

2005年度「計算機ソフトウェア工学」

計算入門 練習問題

授業で定義した純粋な 計算において、次の式の簡約結果を、1ステップごとの簡約過程と共に示せ。ただし、どう簡約しても停止しないときは、そう述べた上で、理由を説明せよ。また、let 式・自然数・論理値・組・再帰関数などは、授業で定義した λ 式による表現を使用せよ。

例 1. $(\lambda a.b)cd$

$$(\lambda a.b)cd \rightarrow bd$$

例 2. $(\lambda x.\lambda y.xy)y$

$$(\lambda x.\lambda y.xy)y \rightarrow \lambda y'.yy'$$

例 3. $1 + 1$

$$\begin{aligned} 1 + 1 &= \lambda s.\lambda z.1s(1sz) \\ &= \lambda s.\lambda z.1s((\lambda s.\lambda z.sz)sz) \\ &\rightarrow \lambda s.\lambda z.1s((\lambda z.sz)z) \\ &\rightarrow \lambda s.\lambda z.1s(sz) \\ &= \lambda s.\lambda z.(\lambda s.\lambda z.sz)s(sz) \\ &\rightarrow \lambda s.\lambda z.(\lambda z.sz)(sz) \\ &\rightarrow \lambda s.\lambda z.s(sz) \end{aligned}$$

例 4. $(\lambda x.xx)(\lambda x.xx)$

どう簡約しても停止しない。

理由：与式を e とおく。 e は関数適用であって λ 抽象ではないから、規則 (R-Abs) による簡約はできない。また、 e の関数部分 $\lambda x.xx$ および引数部分 $\lambda x.xx$ は簡約できないので、(R-App1) および (R-App2) も適用できない。したがって、(R-Beta) による

$$\begin{aligned} e &= (\lambda x.xx)(\lambda x.xx) \\ &\rightarrow (\lambda x.xx)(\lambda x.xx) \\ &= e \end{aligned}$$

という簡約のみが可能である。すなわち、任意の e' について、 $e \rightarrow e'$ ならば $e = e'$ である。すると「任意の e' について、 $e \rightarrow^* e'$ ならば $e = e'$ である」ことが $e \rightarrow^* e'$ の導出に関する帰納法よりいえる。したがって、もし $e \rightarrow^* e' \not\rightarrow$ ならば $e = e' \not\rightarrow$ のはずだが、これは $e \rightarrow e$ と矛盾する。よって、 $e \rightarrow^* e' \not\rightarrow$ となる e' は存在しない、つまり e はどう簡約しても停止しないことがわかる。□

1. $(\lambda x.x)y$
2. $(\lambda x.x)x$
3. $(\lambda x.x)(\lambda x.x)$
4. $(\lambda x.y)(\lambda z.z)$
5. $(\lambda x.y)x$
6. $(\lambda x.y)y$
7. $(\lambda x.y)xy$
8. $(\lambda x.y)xx$
9. $(\lambda a.a)(\lambda b.b)((\lambda c.c)(\lambda d.d))$
10. $(\lambda a.a)(\lambda b.b)(\lambda c.c)(\lambda d.d)$
11. $(\lambda x.x)(\lambda x.x)((\lambda x.x)(\lambda x.x))$
12. $(\lambda x.xx)(\lambda y.yy)$

13. $(\lambda y.z)((\lambda x.xx)(\lambda x.xx))$
14. $(\lambda y.y)((\lambda x.xx)(\lambda x.xx))$
15. $(\lambda x.xx)(\lambda x.xx)(\lambda y.z)$
16. $(\lambda x.xx)(\lambda x.x)$
17. `let f = $\lambda x.x$ in fy`
18. `if false then x else y`
19. `let my_not = $\lambda x.$ (if x then false else true) in my_not false`
20. `let my_and = $\lambda x.\lambda y.$ (if x then y else false) in my_and true false`
21. `match (($\lambda x.x$), y) with (g, z) -> gz`
22. 2×2
23. `let is_zero = $\lambda n.n$ ($\lambda m.$ false)true in is_zero 2`
24. `let rec fx = (if x then f false else y) in f true`
25. `let rec fx = (if x then f false else f true) in f true`