

# 计算理论作业 2

颜俊梁 MF21330103

2022 年 5 月 29 日

**题目 3.1.** 证明括号引理: 对于任何  $M \in \Lambda$ , 在  $M$  中出现的左括号的个数等于在  $M$  中出现的右括号的个数.

**解答.** 对  $M$  的结构归纳.

1.  $M \equiv x$  ( $x \in \nabla$ ):  $M$  没有左右括号, 引理成立.
2.  $M \equiv (\lambda x. N)$  ( $x \in \nabla, N \in \Lambda$ ): 有归纳假设  $N$  中的左右括号数量相同.  $M$  又引入了一对新的左右括号, 故  $M$  中的左右括号数量仍然相同.
3.  $M \equiv (N_1 N_2)$  ( $N_1, N_2 \in \Lambda$ ): 有归纳假设  $N_1, N_2$  中的左右括号数量相同.  $M$  又引入了一对新的左右括号, 故  $M$  中的左右括号数量仍然相同.

证毕.

**题目 3.2.** 试求  $SSSS$  的  $\beta$ -nf.

**解答.** 标准组合子  $S = \lambda xyz. xz(yz)$ .

$$\begin{aligned}
& SSSS \\
& \rightarrow_{\beta} (\lambda xyz. xz(yz))SSS \\
& \rightarrow_{\beta} SS(SS) \\
& = (\lambda xyz. xz(yz))S(SS) \\
& \rightarrow_{\beta} \lambda z. Sz(SSz) \\
& = \lambda z. (\lambda xyz. xz(yz))z(SSz) \\
& \rightarrow_{\beta} \lambda z. \lambda l. zl(SSzl) \\
& = \lambda z. \lambda l. zl((\lambda xyz. xz(yz))Szl) \\
& \rightarrow_{\beta} \lambda z. \lambda l. zl(Sl(zl)) \\
& = \lambda z. \lambda l. zl((\lambda xyz. xz(yz))l(zl)) \\
& \rightarrow_{\beta} \lambda z. \lambda l. zl(\lambda k. lk(zlk))
\end{aligned}$$

**题目 3.3.** 证明:  $(\lambda x. xxx)(\lambda x. xxx)$  没有  $\beta$ -nf.

**解答.** 令  $W = (\lambda x. xxx)(\lambda x. xxx)$ .

$$\begin{aligned}
W &= (\lambda x. xxx)(\lambda x. xxx) \\
&\rightarrow_{\beta} (\lambda x. xxx)(\lambda x. xxx)(\lambda x. xxx) \\
&= W(\lambda x. xxx) \\
&\rightarrow_{\beta} W(\lambda x. xxx)(\lambda x. xxx) \\
&\rightarrow_{\beta} W(\lambda x. xxx)(\lambda x. xxx)(\lambda x. xxx) \\
&\rightarrow_{\beta} \dots
\end{aligned}$$

在每步规约时, 有且仅有一个  $\beta$ -redex ( $W = (\lambda x. xxx)(\lambda x. xxx)$ ), 对它进行规约后产生了一个无穷规约链, 因此  $(\lambda x. xxx)(\lambda x. xxx)$  没有  $\beta$ -nf.

**题目 3.4.** 设  $F \in \Lambda$  呈形  $\lambda x. M$ , 证明:

1.  $\lambda z. Fz =_{\beta} F$ ;
2.  $\lambda z. yz \neq_{\beta} y$ .

**解答.**

1.  $\lambda z. Fz = \lambda z. (\lambda x. M)z \rightarrow_{\beta} \lambda z. M[x := z] =_{\alpha} \lambda x. M \equiv F$ , 因此  $\lambda z. Fz =_{\beta} F$ .
2. 若  $y \equiv v$  ( $v \in \nabla$ ), 即  $y$  是一个变量, 此时  $\lambda z. yz$  是一个  $\beta$ -nf, 显然  $\lambda z. yz \neq_{\beta} y$ .

**题目 3.5.** 证明二元不动点定理: 对于任何  $F, G \in \Lambda$ , 存在  $X, Y \in \Lambda$ , 满足

$$FXY = X \quad (1)$$

$$GXY = Y \quad (2)$$

**解答.** 消元法, 对于 (2) 式  $GXY = Y$ , 有  $Y = \Theta(GX)$ . 将其代入 (1) 式, 有  $FX(\Theta(GX)) = X$ . 对左边进行  $\lambda$  抽象,  $(\lambda z. Fz(\Theta(Gz)))X = X$ . 所以有解

$$X = \Theta(\lambda z. Fz(\Theta(Gz)))$$

$$Y = \Theta(G(\Theta(\lambda z. Fz(\Theta(Gz)))))$$

**题目 3.6.** 证明: 对任何  $M, N \in \Lambda^{\circ}$ , 方程  $xN = Mx$  对于  $x$  有解.

**解答.** 令  $x = \lambda z. T$  ( $z \notin \text{FV}(T)$ ), 于是  $xN \rightarrow_{\beta} T$ , 现在解方程  $T = M(\lambda z. T)$ . 对右边进行  $\lambda$  抽象  $T = (\lambda y. M(\lambda z. y))T$ , 因此  $T = \Theta(\lambda y. M(\lambda z. y))$ , 所以  $x = \lambda z. \Theta(\lambda y. M(\lambda z. y))$ .

**题目 3.7.** 证明: 对于任意  $P, Q \in \Lambda$ , 若  $P \twoheadrightarrow_\beta Q$ , 则存在  $n \geq 0$  以及  $P_0, \dots, P_n \in \Lambda$ , 满足

1.  $P \equiv P_0$
2.  $Q \equiv P_n$
3. 对于任何  $0 \leq i < n$ ,  $P_i \rightarrow_\beta P_{i+1}$ .

**解答.** 根据定义,  $\twoheadrightarrow_\beta$  是  $\rightarrow_\beta$  的自反传递闭包, 即

$$\twoheadrightarrow_\beta = \bigcup_{i=0}^{\infty} (\rightarrow_\beta)^i$$

因为  $P \twoheadrightarrow_\beta Q$ , 所以存在  $n \in \mathbb{N}$ , 使得  $P(\rightarrow_\beta)^n Q$ , 也就是存在这样的序列  $p \equiv P_0 \rightarrow_\beta P_1 \rightarrow_\beta \dots \rightarrow_\beta P_n \equiv Q$ , 满足  $P \equiv P_0$ ,  $Q \equiv P_n$ , 对于任何  $0 \leq i < n$ ,  $P_i \rightarrow_\beta P_{i+1}$ .

**题目 3.8.** 证明: 对于任意  $P, Q \in \Lambda$ , 若  $P \twoheadrightarrow_\beta Q$ , 则  $\lambda z. P \twoheadrightarrow_\beta \lambda z. Q$ .

**解答.** 根据题目 3.9, 存在归约序列  $P \equiv P_0 \rightarrow_\beta P_1 \rightarrow_\beta \dots \rightarrow_\beta P_n \equiv Q$ . 于是  $\lambda z. P \rightarrow_\beta \lambda z. P_0 \rightarrow_\beta \lambda z. P_1 \rightarrow_\beta \dots \rightarrow_\beta \lambda z. P_n \equiv \lambda z. Q$ , 因此  $\lambda z. P \twoheadrightarrow_\beta \lambda z. Q$ .

**题目 3.9.** 证明: 对于任意  $P, Q \in \Lambda$ , 若  $P =_\beta Q$ , 则存在  $n \geq 0$  以及  $P_0, \dots, P_n \in \Lambda$ , 满足

1.  $P \equiv P_0$
2.  $Q \equiv P_n$
3. 对于任何  $0 \leq i < n$ ,  $P_i \rightarrow_\beta P_{i+1}$  或  $P_{i+1} \rightarrow_\beta P_i$ .

**解答.** 根据定义知道  $=_\beta$  为  $\rightarrow_\beta$  的自反传递对称闭包, 于是

$$=_\beta = \bigcup_{i=0}^{\infty} (\rightarrow_\beta \cup \leftarrow_\beta)^i$$

因为  $P =_\beta Q$ , 所以存在  $n \in \mathbb{N}$ ,  $P(\rightarrow_\beta \cup \leftarrow_\beta)^n Q$ . 因此存在序列  $P_0, \dots, P_n \in \Lambda$ , 使得  $P \equiv P_0$ ,  $Q \equiv P_n$ , 且对于任何  $0 \leq i < n$ ,  $P_i \rightarrow_\beta P_{i+1}$  或  $P_{i+1} \rightarrow_\beta P_i$ .

**题目 3.10.** 证明: 对于任何  $M, N \in \Lambda$ ,

$$M =_\beta N \Leftrightarrow \lambda\beta \vdash M = N$$

**解答.** 首先证明 “ $\Rightarrow$ ”. 证明, 若  $M =_\beta N$ , 那么  $\lambda\beta \vdash M = N$ .

先证明一个引理, 若  $M \rightarrow_\beta N$ , 那么  $\lambda\beta \vdash M = N$ .

对  $\rightarrow_\beta$  的结构作归纳.

1.  $(M, N) \in \beta$ , 那么由  $\lambda\beta$  形式系统的  $\beta$  公理, 可知  $\lambda\beta \vdash M = N$ .
2.  $(M, N)$  呈形  $(MP, MQ)$ , 根据结构归纳假设若  $P \rightarrow_\beta Q$ , 那么  $\lambda\beta \vdash P = Q$ , 因为  $\mu$  公理,  $\lambda\beta \vdash MP = MQ$ .
3.  $(M, N)$  呈形  $(PM, QM)$ , 根据结构归纳假设若  $P \rightarrow_\beta Q$ , 那么  $\lambda\beta \vdash P = Q$ , 因为  $\nu$  公理,  $\lambda\beta \vdash PM = QM$ .
4.  $(M, N)$  呈形  $(\lambda z. P, \lambda z. Q)$ , 根据结构归纳假设若  $P \rightarrow_\beta Q$ , 那么  $\lambda\beta \vdash P = Q$ , 因为  $\xi$  公理,  $\lambda\beta \vdash \lambda z. P = \lambda z. Q$ .

在证明, 若  $M \leftarrow_\beta N$ , 那么  $\lambda\beta \vdash M = N$ . 此时  $N \rightarrow_\beta M$ , 所以  $\lambda\beta \vdash N = M$ , 根据  $\sigma$  公理,  $\lambda\beta \vdash M = N$ .

根据题目 3.9, 存在序列  $P_0, \dots, P_n \in \Lambda$ , 使得  $M \equiv P_0$ ,  $N \equiv P_n$ , 且对于任何  $0 \leq i < n$ ,  $P_i \rightarrow_\beta P_{i+1}$  或  $P_{i+1} \rightarrow_\beta P_i$ . 所以  $\lambda\beta \vdash P_0 = P_1, \dots, \lambda\beta \vdash P_{n-1} = P_n$ . 连续使用公理  $\tau$ , 可知  $\lambda\beta \vdash P_0 = P_n$ , 因此  $\lambda\beta \vdash M = N$ .

然后证明 “ $\Leftarrow$ ”. 证明, 若  $\lambda\beta \vdash M = N$ , 那么  $M =_\beta N$ .

对  $\lambda\beta \vdash M = N$  的证明作结构归纳.

1.  $M = N$  为公理  $\rho$  或  $\beta$  得到, 易见  $M =_\beta N$ .
2.  $M = N$  由公理  $\sigma$  得到, 此时我们有  $N = M$ , 由归纳假设  $M =_\beta N$ .
3.  $M = N$  由公理  $\tau$  得到, 此时我们有  $M = N, N = L$ , 有归纳假设  $M =_\beta N, N =_\beta L$ , 所以  $M =_\beta L$ .
4.  $M = N$  由公理  $\mu$  或公理  $\nu$  得到, 根据  $=_\beta$  的合拍性易知成立.
5.  $M = N$  由公理  $\xi$  得到, 根据题目 3.8 证明的结论易知成立.

因此  $M =_\beta N$ .

综上所述,  $M =_\beta N \Leftrightarrow \lambda\beta \vdash M = N$ .

**题目 3.11.** 证明: 对于任何  $M, N \in \Lambda$ ,

$$M =_{\beta\eta} N \Leftrightarrow \lambda\beta\eta \vdash M = N$$

**解答.** 首先证明 “ $\Rightarrow$ ”. 证明, 若  $M =_{\beta\eta} N$ , 那么  $\lambda\beta\eta \vdash M = N$ .

先证明一个引理, 若  $M \rightarrow_{\beta\eta} N$ , 那么  $\lambda\beta\eta \vdash M = N$ .

对  $\rightarrow_{\beta\eta}$  的结构作归纳.

1.  $(M, N) \in \beta$ , 那么由  $\lambda\beta\eta$  形式系统的  $\beta$  公理, 可知  $\lambda\beta\eta \vdash M = N$ .
2.  $(M, N) \in \eta$ , 那么由  $\lambda\beta\eta$  形式系统的  $\eta$  公理, 可知  $\lambda\beta\eta \vdash M = N$ .
3.  $(M, N)$  呈形  $(MP, MQ)$ , 根据结构归纳假设若  $P \rightarrow_{\beta\eta} Q$ , 那么  $\lambda\beta\eta \vdash P = Q$ , 因为  $\mu$  公理,  $\lambda\beta\eta \vdash MP = MQ$ .

4.  $(M, N)$  呈形  $(PM, QM)$ , 根据结构归纳假设若  $P \rightarrow_{\beta\eta} Q$ , 那么  $\lambda\beta\eta \vdash P = Q$ , 因为  $v$  公理,  $\lambda\beta\eta \vdash PM = QM$ .
5.  $(M, N)$  呈形  $(\lambda z. P, \lambda z. Q)$ , 根据结构归纳假设若  $P \rightarrow_{\beta\eta} Q$ , 那么  $\lambda\beta\eta \vdash P = Q$ , 因为  $\xi$  公理,  $\lambda\beta\eta \vdash \lambda z. P = \lambda z. Q$ .

在证明, 若  $M \leftarrow_{\beta} N$ , 那么  $\lambda\beta\eta \vdash M = N$ . 此时  $N \rightarrow_{\beta\eta} M$ , 所以  $\lambda\beta\eta \vdash N = M$ , 根据  $\sigma$  公理,  $\lambda\beta\eta \vdash M = N$ .

根据题目 3.9, 存在序列  $P_0, \dots, P_n \in \Lambda$ , 使得  $M \equiv P_0, N \equiv P_n$ , 且对于任何  $0 \leq i < n$ ,  $P_i \rightarrow_{\beta\eta} P_{i+1}$  或  $P_{i+1} \rightarrow_{\beta\eta} P_i$ . 所以  $\lambda\beta\eta \vdash P_0 = P_1, \dots, \lambda\beta\eta \vdash P_{n-1} = P_n$ . 连续使用公理  $\tau$ , 可知  $\lambda\beta\eta \vdash P_0 = P_n$ , 因此  $\lambda\beta\eta \vdash M = N$ .

然后证明 “ $\Leftarrow$ ”. 证明, 若  $\lambda\beta\eta \vdash M = N$ , 那么  $M =_{\beta\eta} N$ .

对  $\lambda\beta\eta \vdash M = N$  的证明作结构归纳.

1.  $M = N$  为公理  $\rho, \beta$  或  $\eta$  得到, 易见  $M =_{\beta\eta} N$ .
2.  $M = N$  由公理  $\sigma$  得到, 此时我们有  $N = M$ , 由归纳假设  $M =_{\beta\eta} N$ .
3.  $M = N$  由公理  $\tau$  得到, 此时我们有  $M = N, N = L$ , 有归纳假设  $M =_{\beta\eta} N, N =_{\beta\eta} L$ , 所以  $M =_{\beta\eta} L$ .
4.  $M = N$  由公理  $\mu$  或公理  $v$  得到, 根据  $=_{\beta\eta}$  的合拍性易知成立.
5.  $M = N$  由公理  $\xi$  得到, 根据题目 3.8 证明的结论易知成立.

因此  $M =_{\beta\eta} N$ .

综上所述,  $M =_{\beta\eta} N \Leftrightarrow \lambda\beta\eta \vdash M = N$ .

**题目 3.12.** 证明: 对于任何  $M, N \in \Lambda$ , 若  $M =_{\beta} N$ , 则存在  $T$  使  $M \rightarrow_{\beta} T$  且  $N \rightarrow_{\beta} T$ . 这就是  $=_{\beta}$  的 CR 性质.

**解答.** 设  $M =_{\beta} N$ , 根据题目 3.9 可知, 存在序列  $P_0, \dots, P_n \in \Lambda$ , 使得  $P \equiv P_0, Q \equiv P_n$ , 且对于任何  $0 \leq i < n$ ,  $P_i \rightarrow_{\beta} P_{i+1}$  或  $P_{i+1} \rightarrow_{\beta} P_i$ .

下面对  $i$  作归纳证明, 存在  $T_i \in \Lambda$  使得  $P_0 \twoheadrightarrow_{\beta} T_i$  且  $P_i \twoheadrightarrow_{\beta} T_i$ .

奠基: 当  $i = 0$  时, 取  $T_0$  为  $M$  即可.

归纳假设: 当  $i = k$  ( $k < n$ ) 时, 存在  $T_k \in \Lambda$  使得  $P_0 \twoheadrightarrow_{\beta} T_k$  且  $P_k \twoheadrightarrow_{\beta} T_k$ .

归纳步骤: 当  $i = k + 1$  时, 由归纳假设知  $P_0 \twoheadrightarrow_{\beta} T_k$  且  $P_k \twoheadrightarrow_{\beta} T_k$ .

情况 1:  $P_k \rightarrow_{\beta} P_{k+1}$ , 从而有 CR 性质, 存在  $T_{k+1}$  满足  $T_k \twoheadrightarrow_{\beta} T_{k+1}$  且  $P_{k+1} \twoheadrightarrow_{\beta} T_{k+1}$ . 因为  $P_0 \twoheadrightarrow_{\beta} T_k$ , 所以  $P_0 \twoheadrightarrow_{\beta} T_{k+1}$ , 从而命题成立.

情况 2:  $P_{k+1} \rightarrow_{\beta} P_k$ , 于是  $P_{k+1} \twoheadrightarrow_{\beta} T_k$ , 又  $P_0 \twoheadrightarrow_{\beta} T_k$ , 所以存在  $T_{k+1} \equiv T_k$ , 命题成立.

综上, 存在  $T_n$  使得  $P_0 \twoheadrightarrow_{\beta} T_n$  且  $P_n \twoheadrightarrow_{\beta} T_n$ , 取  $T \equiv T_n$  有  $M \twoheadrightarrow_{\beta} T$  且  $N \twoheadrightarrow_{\beta} T$ .

**题目 3.13.** 证明: 若在形式系统  $\lambda\beta$  中加入下述公理:

$$(A) \quad \lambda xy. x = \lambda xy. y$$

则对于任何  $M, N \in \Lambda$ ,  $\lambda\beta + (A) \vdash M = N$ .

**解答.** 根据公理  $A$ ,  $\lambda xy. x = \lambda xy. y$ , 对于任意  $M, N \in \Lambda$ , 使用两次  $\nu$  公理有  $(\lambda xy. x)MN = (\lambda xy. y)MN$ .

对于左边, 使用两次  $\beta$  公理  $(\lambda xy. x)MN = M$ . 对于右边,  $(\lambda xy. y)MN = N$ . 然后使用公理  $\tau$ , 有  $M = N$ .

因此对于任何  $M, N \in \Lambda$ ,  $\lambda\beta + (A) \vdash M = N$ .

**题目 3.14.** 证明: 设  $R$  是  $\Lambda$  上的一个二元关系,  $M \in NF_R$ , 则

1. 不存在  $N \in \Lambda$  使得  $M \rightarrow_R N$ ;



2.  $M \twoheadrightarrow_R N \Rightarrow M \equiv N$ .

**解答.**

1. 根据定义, 对于  $M \in NF_R$ ,  $M$  中不包含 R-redex 形式的子项, 因此不存在  $N \in \Lambda$  使得  $M \rightarrow_R N$ .
2. 假设  $M \not\equiv N$ , 根据题目 3.9 知存在序列  $P_0, \dots, P_n \in \Lambda$ , 使得  $P \equiv P_0$ ,  $Q \equiv P_n$ , 且对于任何  $0 \leq i < n$ ,  $P_i \rightarrow_R P_{i+1}$  或  $P_{i+1} \rightarrow_R P_i$ . 因为  $M \not\equiv N$ , 所以序列长度至少为 1, 即存在  $M \rightarrow_R N$  或者  $N \rightarrow_R M$ , 与本题第一问命题矛盾.

综上  $M \twoheadrightarrow_R N \Rightarrow M \equiv N$ .

**题目 3.15.** 若  $M \triangleright_{\text{mcd}} M'$  且  $N \triangleright_{\text{mcd}} N'$ , 则  $MN \triangleright_{\text{mcd}} M'N'$ .

**解答.**  $M \triangleright_{\text{mcd}} M'$  表明存在序列  $M_0, M_1, \dots, M_n$  将  $M$  归约到  $M'$ .  $N \triangleright_{\text{mcd}} N'$  同样存在这样的归约序列  $N_0, N_1, \dots, N_n$ . 将两个序列合并可以得到  $M_0N_0, M_1N_0, \dots, M_nN_0, M_nN_1, \dots, M_nN_n$  是从  $MN$  到  $M'N'$  的 minimal complete development, 即  $MN \triangleright_{\text{mcd}} M'N'$ .

**题目 3.16.** 试找出  $A \in \Lambda^\circ$  使  $A \lambda$ - 定义函数  $f(x, y) = x + y$ .

**解答.**  $A \equiv \lambda xyfz. xf(yfz)$ , 于是

$$\begin{aligned}
 A \ulcorner n \urcorner \ulcorner m \urcorner &\equiv (\lambda xyfz. xf(yfz)) \ulcorner n \urcorner \ulcorner m \urcorner \\
 &=_{\beta} \lambda fz. \ulcorner n \urcorner f(\ulcorner m \urcorner fz) \\
 &=_{\beta} \lambda fz. f^n(f^m z) \\
 &= \lambda fz. f^{n+m} z \\
 &= \ulcorner n + m \urcorner
 \end{aligned}$$

所以  $A$   $\lambda$ - 定义函数  $f(x, y) = x + y$ .

**题目 3.17.** 试找出  $A \in \Lambda^\circ$  使  $A$   $\lambda$ - 定义函数  $f(x) = 3x$ .

**解答.**  $A \equiv \lambda x f z. x f(x f z)$ , 于是

$$\begin{aligned}
 A \ulcorner n \urcorner &\equiv (\lambda x f z. x f(x f z)) \ulcorner n \urcorner \\
 &=_{\beta} \lambda f z. \ulcorner n \urcorner f(\ulcorner n \urcorner f(\ulcorner n \urcorner f z)) \\
 &=_{\beta} \lambda f z. f^n(\ulcorner n \urcorner f(\ulcorner n \urcorner f z)) \\
 &=_{\beta} \lambda f z. f^n(f^n(\ulcorner n \urcorner f z)) \\
 &=_{\beta} \lambda f z. f^n(f^n(f^n z)) \\
 &= \lambda f z. (f^{3n} z) \\
 &= \ulcorner 3n \urcorner
 \end{aligned}$$

所以  $A$   $\lambda$ - 定义函数  $f(x) = 3x$ .

**题目 3.18.** 令  $D \equiv \lambda x y z. z(Ky)x$ , 证明: 对于任意的  $X, Y \in \Lambda$ ,

$$\begin{aligned}
 DXY \ulcorner 0 \urcorner &= X \\
 DXY \ulcorner n + 1 \urcorner &= Y
 \end{aligned}$$

这里  $K \equiv \lambda x y. x$ ,  $\ulcorner n \urcorner \equiv \lambda f x. f^n x$ .

**解答.**

第一,  $DXY \ulcorner 0 \urcorner \equiv (\lambda x y z. z(Ky)x)XY \ulcorner 0 \urcorner \rightarrow_{\beta} \ulcorner 0 \urcorner (KY)X = (\lambda f x. x)(KY)X \rightarrow_{\beta} X$ .

第二,  $DXY \ulcorner n + 1 \urcorner \equiv (\lambda x y z. z(Ky)x)XY \ulcorner n + 1 \urcorner \rightarrow_{\beta} \ulcorner n + 1 \urcorner (KY)X = (\lambda f x. f^{n+1} x)(KY)X \rightarrow_{\beta} ((KY)^{n+1} X) = ((\lambda y. Y)^{n+1} X) \rightarrow_{\beta} Y$ .

**题目 3.19.** 设  $\text{Exp} \equiv \lambda xy. yx$ , 证明: 对于任意的  $n \in \mathbb{N}$  和  $m \in \mathbb{N}^*$ ,

$$\text{Exp} \ulcorner n \urcorner \ulcorner m \urcorner =_{\beta} \ulcorner n^m \urcorner$$

(Exp 由 Rosser 教授作出)

**解答.** 对  $m$  进行数学归纳.

奠基: 当  $m = 1$ ,

$$\begin{aligned} \text{Exp} \ulcorner n \urcorner \ulcorner 1 \urcorner &= (\lambda xy. yx) \ulcorner n \urcorner (\lambda fx. fx) \\ &= (\lambda fx. fx) \ulcorner n \urcorner \\ &= \lambda x. \lambda fz. f^n zx \\ &= \lambda xz. x^n z \\ &\equiv \ulcorner n^1 \urcorner \end{aligned}$$

成立。

归纳假设: 当  $m = k$  时,  $\text{Exp} \ulcorner n \urcorner \ulcorner k \urcorner =_{\beta} \ulcorner n^k \urcorner$ .

$$\begin{aligned} \text{Exp} \ulcorner n \urcorner \ulcorner k \urcorner &= (\lambda xy. yx) \ulcorner n \urcorner (\lambda fx. f^k x) \\ &= (\lambda fx. f^k x) \ulcorner n \urcorner \\ &= \lambda x. (\lambda fz. f^n z)^k x \end{aligned}$$

因此  $\lambda x. (\lambda fz. f^n z)^k x = \ulcorner n^k \urcorner$ .

归纳步骤: 对于  $m = k + 1$ ,

$$\begin{aligned}
\text{Exp} \ulcorner n \urcorner \ulcorner k + 1 \urcorner &= (\lambda xy. yx) \ulcorner n \urcorner (\lambda fx. f^{k+1}x) \\
&= (\lambda fx. f^{k+1}x) \ulcorner n \urcorner \\
&= \lambda x. (\lambda fz. f^n z)^{k+1} x \\
&= \lambda x. (\lambda fz. f^n z) ((\lambda fz. f^n z)^k x) \\
&= \lambda x. (\lambda fz. f^n z) (\lambda y. ((\lambda fz. f^n z)^k y)) x \\
&= \lambda x. (\lambda fz. f^n z) (\ulcorner n^k \urcorner x) && (\text{By I.H.}) \\
&= \lambda xz. (\lambda y. x^{n^k} y)^n z \\
&= \lambda xz. (\lambda y. x^{n^k} y) (\dots ((\lambda y. x^{n^k} y) z)) \\
&\equiv \lambda xz. x^{n^{k+1}} z \\
&\equiv \ulcorner n^{k+1} \urcorner
\end{aligned}$$

综上, 对于任意的  $n \in \mathbb{N}$  和  $m \in \mathbb{N}^*$ ,  $\text{Exp} \ulcorner n \urcorner \ulcorner m \urcorner =_\beta \ulcorner n^m \urcorner$ .

**题目 3.20.** 构造  $F \in \Lambda^\circ$  使得对于任何  $n \in \mathbb{N}$ ,

$$F \ulcorner n \urcorner =_\beta \ulcorner 2^n \urcorner$$

**解答.** 使用题目 3.18 中的  $D$  和题目 3.19 中的  $\text{Exp}$ , 有  $F \equiv \lambda x. D \ulcorner 1 \urcorner (\text{Exp} \ulcorner 2 \urcorner x)x$ .

**题目 3.21.** 设  $f, g : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ ,  $f = \text{Itw}[g]$ , 即

$$\begin{aligned}
f(0) &= 0 \\
f(n+1) &= g(f(n))
\end{aligned}$$

且  $G \in \Lambda^\circ$   $\lambda$ -定义函数  $g$ . 试求  $F \in \Lambda^\circ$  使得  $F$   $\lambda$ -定义函数  $f$ .

**解答.** 构造方程

$$F \ulcorner n \urcorner = D \ulcorner 0 \urcorner (G(F(\text{pred} \ulcorner n \urcorner))) \ulcorner n \urcorner$$

$$F \ulcorner n \urcorner = (\lambda n. D \ulcorner 0 \urcorner (G(F(\text{pred } n)))n) \ulcorner n \urcorner$$

$$F \ulcorner n \urcorner = (\lambda f n. D \ulcorner 0 \urcorner (G(f(\text{pred } n)))n) F \ulcorner n \urcorner$$

因此,  $F \equiv \Theta(\lambda f n. D \ulcorner 0 \urcorner (G(f(\text{pred } n)))n)$   $\lambda$ -定义了函数  $f$ .

**题目 3.22.** 存在一般递归函数  $\text{var}, \text{app}, \text{abs}, \text{num} : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$  使得

1.  $\forall n \in \mathbb{N}. \text{var}(n) = \sharp(v^{(n)});$
2.  $\forall M, N \in \Lambda. \text{app}(\sharp M, \sharp N) = \sharp(MN);$
3.  $\forall x \in \nabla, M \in \Lambda. \text{abs}(\sharp x, \sharp M) = \sharp(\lambda x. M);$
4.  $\forall n \in \mathbb{N}. \text{num}(n) = \sharp \ulcorner n \urcorner.$

**解答.** 我们取  $[x, y] = 2^x \cdot 3^y$ ,  $\Pi_1 = \text{ep}_0$ ,  $\Pi_2 = \text{ep}_1$ , 从而  $[\cdot, \cdot], \Pi_1, \Pi_2 \in \mathcal{EF}$ .

1.  $\sharp(v^{(n)}) = [0, n] \in \mathcal{EF}$ , 所以取  $\text{var}(n) = [0, n] \in \mathcal{EF}$ .
2. 取  $\text{app}(m, n) = [1, [m, n]] \in \mathcal{EF}$ .
3. 取  $\text{abs}(n, m) = [2, [n, m]] \in \mathcal{EF}$ .
4. 对于  $\sharp \ulcorner n + 1 \urcorner$  有

$$\begin{aligned} \sharp \ulcorner n + 1 \urcorner &= \sharp(\lambda f x. f^{n+1} x) \\ &= [2, [\sharp f, \sharp \lambda x. f^{n+1} x]] \\ &= [2, [\sharp f, [2, [\sharp x, \sharp f^{n+1} x]]]] \\ &= [2, [\sharp f, [2, [\sharp x, [1, [\sharp f, \sharp f^n x]]]]]] \end{aligned}$$

对于  $\sharp^{\ulcorner n \urcorner} = [2, [\sharp f, [2, [\sharp x, \sharp f^n x]]]]$ , 因此  $\sharp f^n x = (\Pi_2 \circ \Pi_2 \circ \Pi_2 \circ \Pi_2)(\sharp^{\ulcorner n \urcorner})$ . 因此,  $\sharp^{\ulcorner n+1 \urcorner} = [2, [\sharp f, [2, [\sharp x, [1, [\sharp f, \Pi_2^4(\sharp^{\ulcorner n \urcorner})]]]]]]$ .

令  $h(z) = [2, [\sharp f, [2, [\sharp x, [1, [\sharp f, \Pi_2^4(z)]]]]]]$ , 取  $x \equiv v^{(0)}$ ,  $f \equiv v^{(1)}$  时,  $h \in \mathcal{EF}$ . 于是

$$\begin{cases} \text{num}(0) &= \sharp^{\ulcorner 0 \urcorner} \\ \text{num}(n+1) &= h(\text{num}(n)) \end{cases}$$

因此,  $\text{num} \in \mathcal{PRF}$  且  $\forall n \in \mathbb{N}. \text{num}(n) = \sharp^{\ulcorner n \urcorner}$ .

**题目 3.23.** 设  $f(n)$  为题目 1.16 中定义的函数, 试构造  $F \in \Lambda^\circ$  使  $F^{\ulcorner n \urcorner} = \ulcorner f(n) \urcorner$ , 对于  $n \in \mathbb{N}^+$  成立.

**解答.** 我们取  $[x, y] = 2^x \cdot 3^y$ ,  $\Pi_1 = \text{ep}_0$ ,  $\Pi_2 = \text{ep}_1$ , 从而  $[\cdot, \cdot], \Pi_1, \Pi_2 \in \mathcal{EF}$ . 取  $\omega_n \equiv \lambda x. x \dots x$  (其中共有  $n$  个  $x$  且  $n \geq 1, x \equiv v^{(0)}$ ).

1.  $f(n) = \sharp \omega_n$  ( $n \geq 1$ , 补充定义  $f(0) = 0$ ), 首先证明  $f \in \mathcal{PRF}$ . 对于  $f(n+1)$ :

$$\begin{aligned} f(n+1) &= \sharp \omega_n = [2, [\sharp v^{(0)}, \sharp v^{(0)} \dots v^{(0)}]] && (\text{共 } n+1 \text{ 个 } v^{(0)}) \\ &= [2, [1, [1, \sharp v^{(0)} \dots v^{(0)}]]] && (\text{共 } n \text{ 个 } v^{(0)}) \end{aligned}$$

又因为  $\sharp v^{(0)} = \Pi_2^2(f(n))$  (共  $n$  个  $v^{(0)}$ ). 所以  $f \in \mathcal{PRF}$ .

2. 因为  $f \in \mathcal{PRF}$ , 所以有  $F \in \Lambda^\circ$  使得  $F^{\ulcorner n \urcorner} = \ulcorner \omega_n \urcorner$ . 根据定理 3.41, 有  $E(F^{\ulcorner n \urcorner}) = E^{\ulcorner \omega_n \urcorner} = \omega_n$ ,  $E$  为枚举子.

取  $M \equiv \lambda z. (E(Fz))z$ , 因此  $M^{\ulcorner n \urcorner} = (E(F^{\ulcorner n \urcorner}))^{\ulcorner n \urcorner} = \omega_n^{\ulcorner n \urcorner} = \ulcorner n \urcorner \dots \ulcorner n \urcorner = \ulcorner \underbrace{n \dots n}_{n \uparrow n} \urcorner$  ( $n \geq 1$ ).

3. 最后使用题目 3.18 中的  $D$ , 令  $L \equiv \lambda z. D^{\ulcorner 0 \urcorner}(Mz)z$ ,  $L$   $\lambda$ -定义函数  $f(n) = \underbrace{n \dots n}_{n \uparrow n}$ .

**题目 3.24.** 构造  $H \in \Lambda^\circ$ , 使得对于任意  $n \in \mathbb{N}$ ,  $x_1, \dots, x_n \in \Lambda$ , 有

$$H \ulcorner n \urcorner x_1 \dots x_n =_\beta \lambda z. z x_1 \dots x_n$$

**解答.** 1. 令  $L_n \equiv [x_1, \dots, x_n] \equiv \lambda z. z x_1 \dots x_n$  ( $n \geq 1$ ), 这里  $x_i$  为  $v^{(i)}$  ( $1 \leq i \leq n$ ),  $z$  为  $v^{(0)}$ .

设  $l(n) = \sharp L_n$ , 约定  $l(0) = 0$ , 下面证明  $l \in \mathcal{PRF}$ .

$$\begin{aligned} l(n) &= [2, [\sharp z, \sharp z x_1 \dots x_n]] \\ &= [2, [1, h(n)]] \end{aligned}$$

这里  $h(n) = \sharp z x_1 \dots x_n$ .

$$h(1) = \sharp z x_1 = [1, [1, \sharp x_1]] = [1, [1, [0, 1]]]$$

$$\begin{aligned} h(n+1) &= \sharp z x_1 \dots x_n x_{n+1} \\ &= [2, [h(n), \sharp x_{n+1}]] \\ &= [2, [h(n), [0, n+1]]] \end{aligned}$$

补充定义  $h(0) = 0$ , 因此  $h \in \mathcal{PRF}$ . 从而  $l(n) = \begin{cases} 0 & \text{if } n = 0 \\ [2, [1, h(n)]] & \text{否则} \end{cases} \in \mathcal{PRF}$ .

2. 令  $M_n \equiv \lambda x_1 \dots x_n. [x_1, \dots, x_n]$ ,  $g(n) = \sharp M_n$ ,  $l(n) = \sharp [x_1, \dots, x_n]$ .

令  $f(i, y) = [2, [[0, i], y]] \in \mathcal{PRF}$ , 所以  $g(n) = f(1, f(2, \dots, f(n-1, f(n, l(n))))))$ . 同习题 1.17 可以证明  $g \in \mathcal{PRF}$ .

3. 存在  $G \in \Lambda^\circ$ ,  $G$   $\lambda$ -定义  $g$ , 从而  $G \ulcorner n \urcorner =_\beta \ulcorner M_n \urcorner$ , 因此  $E(G \ulcorner n \urcorner) = M_n$ .

令  $H \equiv \lambda z. E(Gz)$ , 从而  $H \ulcorner n \urcorner x_1 \dots x_n = (\lambda z. E(Gz)) \ulcorner n \urcorner x_1 \dots x_n = M_n x_1 \dots x_n = [x_1, \dots, x_n] = \lambda z. z x_1 \dots x_n$ .

**题目 3.25.** 证明: 存在  $\Theta_2 \in \Lambda^\circ$ , 使得对于任意  $F \in \Lambda^\circ$ , 有

$$\Theta_2 \lhd F \rhd =_\beta F \lhd \Theta_2 \lhd F \rhd \rhd$$

**解答.** 令  $W \equiv \lambda xy. Ey(\text{App}(\text{App } x(\text{Num } x))(\text{Num } y))$ ,  $\Theta_2 \equiv W \lhd W \rhd$ , 这里  $E$  为枚举子, 从而对于  $F \in \Lambda^\circ$ ,  $E \lhd F \rhd = F$ .

$$\begin{aligned} \Theta_2 \lhd F \rhd &= W \lhd W \rhd \lhd F \rhd \\ &= E \lhd F \rhd (\text{App}(\text{App} \lhd W \rhd (\text{Num} \lhd W \rhd))(\text{Num} \lhd F \rhd)) \\ &= F(\text{App}(\text{App} \lhd W \rhd \lhd W \rhd) \lhd F \rhd) \\ &= F \text{ App} \lhd W \rhd W \rhd \lhd F \rhd \\ &= F \lhd \Theta_2 \lhd F \rhd \end{aligned}$$