

問14.14

ラムダ式の定義(テキストより)

$$PROGRAM : E ;$$

$$E ::= id | int | (fn id \Rightarrow E) | (E E) | (fix E) | (E + E) | (E - E) | (E * E) | (E / E) | (E = E) \\ | (pair E E) | (fst E) | (snd E) | (inl E) | (inr E) | (case of 1(id) \Rightarrow E, 2(id) \Rightarrow E) \\ | let id = E in E end$$

コンビネータ式の定義(テキストより)

Hの公理	コンビネータと対応するラムダ式
(S)	S $\lambda x.\lambda y.\lambda z.(x z)(y z)$
(K)	K $\lambda x.\lambda y.x$
(P)	P $\lambda x.\lambda y.(x, y)$
(F)	F $\lambda x.x[1]$
(N)	N $\lambda x.x[2]$
(L)	L $\lambda x.1(x)$
(R)	R $\lambda x.2(x)$
(A)	A $\lambda x.\lambda y.\lambda z.(case\ x\ of\ 1(x_1)\Rightarrow y\ x_1, 2(x_2)\Rightarrow z\ x_2)$
(Ax)	c $c\ (c : \tau a \in Const)$
	X $\lambda x.fix(x)$

コンビネータ理論における式を以下の文法で定義する

$$C ::= x | c | A | C C$$

(Aは上記の表のコンビネータのいずれか)

ラムダ式Mからコンビネータ式への翻訳 \bar{M} の定義(テキストより)

$$\begin{aligned} \bar{x} &= x \\ \bar{c} &= c \\ \overline{\lambda x.M} &= \lambda^* x.\bar{M} \\ \overline{M_1 M_2} &= \bar{M}_1 \bar{M}_2 \\ \overline{(M_1, M_2)} &= P \bar{M}_1 \bar{M}_2 \\ \overline{M[1]} &= F \bar{M} \\ \overline{M[2]} &= N \bar{M} \\ \overline{1(M)} &= L \bar{M} \\ \overline{2(M)} &= R \bar{M} \\ \overline{(case\ M_1\ of\ 1(x) \Rightarrow M_2, 2(y) \Rightarrow M_3)} &= A \bar{M}_1 (\lambda^* x.\bar{M}_2) (\lambda^* y.\bar{M}_3) \\ \overline{fix(M)} &= X \bar{M} \end{aligned}$$

コンビネータの簡約(テキストより)+EQ ADD SUB MUL DIV

$$\begin{aligned} S M_1 M_2 M_3 &\Rightarrow (M_1 M_3)(M_2 M_3) \\ K M_1 M_2 &\Rightarrow M_1 \\ F(P M_1 M_2) &\Rightarrow M_1 \\ N(P M_1 M_2) &\Rightarrow M_1 \\ A(L M_1) M_2 M_3 &\Rightarrow M_2 M_1 \\ A(R M_1) M_2 M_3 &\Rightarrow M_3 M_1 \\ X M &\Rightarrow M (X M) \end{aligned}$$

これらの定義に加え、以下の定義を追加する

$$EQ M_1 M_2 \Rightarrow \{L M_1\ if(M_1 = M_2) R M_1\ (else)$$

$ADD M_1 M_2 \Rightarrow M_1 + M_2$
 $SUB M_1 M_2 \Rightarrow M_1 - M_2$
 $MUL M_1 M_2 \Rightarrow M_1 * M_2$
 $DIV M_1 M_2 \Rightarrow M_1 / M_2$

(1)

CompLambda.mlを参照

(2)

AbsCombinator.mlとMain.ml内のshowTree関数、ShowCombinator.mlを参照

(3)

変換可能かのチェックはkannyaku3.ml内のllcheckを、一回行う関数はllkanを、可能な限り簡約を実行する関数はloopを参照

(4)

LambdaCompilerフォルダ内のread_eval_printを参照

(5)

ラムダ式

```
let factorial = (fix (fn f => (fn n => (case (n = 0) of 1(x) => 1, 2(x) => (n * (f (n - 1)))))))  
                in (factorial 10) end ;
```

コンビネータ式

```
S (S (K K) (K (10))) (X S (K S (S (S (K A) (S (S (K EQ) (S K K)) (K 0)))) (K (K 1)))) (S (K S (K K)) (S (K S (S  
(K MUL) (S K K))) (S (S (K S) (S (K K) (S K K))) (K (S (S (K SUB) (S K K)) (K 1))))))
```

この課題について、簡約部分のプログラムを実行してもOut of Memoryとなっしまい、答えを出すことはできなかった。

担当箇所

木村 孝大

文章作成

(5) : ラムダ式の定義

所要時間約10時間

大久保 雄飛

(1):ラムダ式のコンビネータ式への変換するプログラムの定義

(2):コンビネータ式を表現するデータ型とそれをプリントする関数の定義

(4):(3)で作成されたプログラムを組み合わせでトップレベルプログラムの作成

所要時間約20時間

矢澤 拓海

(3):コンビネータ式の簡約プログラムなど

所要時間約25時間