

1 型推論用の型システム T_2

(var0)

$$\frac{(x : t') \in \Gamma}{\Gamma \vdash x : t; \sigma} \text{Constr}; \Gamma \models t \geq t'$$

(var1)

$$\frac{(u : t)^{\gamma'} \in \Gamma}{\Gamma \vdash^{\gamma} u : t; \sigma} \text{Constr}; \Gamma \models \gamma \geq \gamma'$$

(add)

$$\frac{\Gamma \vdash x : \mathbf{int}; \sigma \quad \Gamma \vdash y : \mathbf{int}; \sigma}{\Gamma \vdash x + y : t; \sigma} \text{Constr}; t = \mathbf{int}$$

(code-add)

$$\frac{\Gamma \vdash u : \langle \mathbf{int} \rangle^{\gamma}; \sigma \quad \Gamma \vdash w : \langle \mathbf{int} \rangle^{\gamma}; \sigma}{\Gamma \vdash u \pm w : t; \sigma} \text{Constr}; \Gamma \models t \geq \langle \mathbf{int} \rangle^{\gamma}$$

(const)

$$\frac{}{\Gamma \vdash^L c : t; \sigma} \text{Constr}; \Gamma \models t \geq t^c$$

(app0)

$$\frac{\Gamma \vdash^{\gamma} e_1 : t_2 \xrightarrow{\sigma} t_1; \sigma \quad \Gamma \vdash^{\gamma} e_2 : t_2; \sigma}{\Gamma \vdash^{\gamma} e_1 e_2 : t; \sigma} \text{Constr}; \Gamma \models t \geq t_1$$

(app1)

$$\frac{\Gamma \vdash e_1 : t_2 \rightarrow t_1; \sigma \quad \Gamma \vdash e_2 : t_2; \sigma}{\Gamma \vdash e_1 e_2 : t; \sigma} \text{Constr}; \Gamma \models t \geq t_1$$

(lambda0)

$$\frac{\Gamma, x : t_1 \vdash e : t_2; \sigma'}{\Gamma \vdash \lambda x. e : t; \sigma} \text{Constr}; t = t_1 \xrightarrow{\sigma'} t_2, \Gamma \models \sigma \geq \sigma'$$

(lambda1)

$$\frac{\Gamma, (u : t_1)^{\gamma} \vdash^{\gamma} e : t_2; \sigma}{\Gamma \vdash^{\gamma} \lambda u. e : t; \sigma} \text{Constr}; t = t_1 \rightarrow t_2$$

(if)

$$\frac{\Gamma \vdash^L e_1 : \mathbf{Bool}; \sigma \quad \Gamma \vdash^L e_2 : t; \sigma \quad \Gamma \vdash^L e_3 : t; \sigma}{\Gamma \vdash^L \mathbf{if } e_1 \mathbf{ then } e_2 \mathbf{ else } e_3 : t; \sigma} \text{Constr}; (\text{none})$$

(code-lambda)

$$\frac{\Gamma, \gamma' \geq \gamma, x : \langle t_1 \rangle^{\gamma'} \vdash e : \langle t_2 \rangle^{\gamma'}; \sigma}{\Gamma \vdash \underline{\lambda} x. e : t; \sigma} \text{Constr}; \Gamma \models t \geq \langle t_1 \rightarrow t_2 \rangle^\gamma$$

(code-let)

$$\frac{\Gamma \vdash e_0 : \langle t' \rangle^{\gamma_0}; \sigma \quad \Gamma, \gamma_1 \geq \gamma_0, x : \langle t' \rangle^{\gamma_1} \vdash e_1 : \langle t' \rangle^{\gamma_1}; \sigma}{\Gamma \vdash \mathbf{let } x = e_0 \mathbf{ in } e_1 : t; \sigma} \text{Constr}; \Gamma \models t \geq \langle t' \rangle^{\gamma_0}$$

(reset0)

$$\frac{\Gamma \vdash e : \langle t' \rangle^\gamma; \langle t' \rangle^\gamma, \sigma}{\Gamma \vdash \mathbf{reset0 } e : t; \sigma} \text{Constr}; \Gamma \models t \geq \langle t' \rangle^\gamma$$

(shift0)

$$\frac{\Gamma, k : \langle t_1 \rangle^{\gamma_1} \xrightarrow{\sigma} \langle t_0 \rangle^{\gamma_0} \vdash e : \langle t_0 \rangle^{\gamma_0}; \sigma}{\Gamma \vdash \mathbf{shift0 } k \rightarrow e : t; t_2, \sigma} \text{Constr}; \Gamma \models t \geq \langle t_1 \rangle^{\gamma_1}, t_2 = \langle t_0 \rangle^{\gamma_0}, \Gamma \models \gamma_1 \geq \gamma_0$$

(throw0)

$$\frac{\Gamma, k : t' \vdash v : \langle t_1 \rangle^{\gamma'}; \sigma}{\Gamma, k : t' \vdash \mathbf{throw } k v : t; \sigma} \text{Constr}; \Gamma \models t \geq \langle t_0 \rangle^{\gamma_2}, (\Gamma, k : t') \models \gamma_2 \geq \gamma_0, t' = \langle t_1 \rangle^{\gamma_1} \xrightarrow{\sigma} \langle t_0 \rangle^{\gamma_0}, \Gamma \models \gamma_1 \cup \gamma_2 \geq \gamma'$$

(code)

$$\frac{\Gamma \vdash^\gamma e : t_1; \sigma}{\Gamma \vdash \langle e \rangle : t; \sigma} \text{Constr}; t \geq \langle t_1 \rangle^\gamma$$

1.1 bug っぽいところ

(code-let)

(add)

(code-add)

の規則を追加したのですが、あってるのかわからない。

1.2 bug っぽい箇所

実装は “study/src/metaS0/typeinf.ml” にあります。

```

let rec gen_constr (tyct: tycntxtT list) (lv: lvT) (e: expr) (t: tyT) (sgm: sgmT) (cnstl: constrT list) : co
  match e,lv with
  | (Var x), L0 ->
    let (t', L0) = lookup_tycntxt x tyct in
    (* print_ty' t'; print_lv' l; *)
    let c1 = CModelGtt(tyct, (t, t')) in
    let new_cnstl = c1 :: cnstl in
    new_cnstl
  ...

```

のところで, `let (t', l) = lookup_tycntxt x tyct in` とすると, 以下の 1.2.1 の例は動きます. (あつてるかはちょっと不明なのですが).

`let (t', L0) = lookup_tycntxt x tyct in` とすると, 動きません.

理由としては, 型文脈 `tyct` の `x` は レベルが `L0` でなく, レベル γ であるからです. パターンマッチとしては, `x` のレベルは `L0` であるべきはずなのですが...

1.2.1 動いてほしい例

```

# pp_cnstrl @@ Let_("x", Code(Int 1), PrimOp2("Add_", Code(Int 1), Var "x"))

# pp_cnstrl @@ R0(Let_("x", Code(Int 1), R0(Let_("y", Code(Int 2),
      SO("k", Let_("z", Var "x", T0("k", App(Var "k", Var "z"))))))))

```