GUARDED RECURSIVE TYPE THEORY VIA SIZED TYPES

Abstract. Lorem ipsum dolor sit amet, consectetur adipiscing elit. Praesent convallis orci arcu, eu mollis dolor. Aliquam eleifend suscipit lacinia. Maecenas quam mi, porta ut lacinia sed, convallis ac dui. Lorem ipsum dolor sit amet, consectetur adipiscing elit. Suspendisse potenti.

1. Introduction

[1]

2. Preliminaries

```
postulate funext : \forall \{\ell \ \ell'\} \rightarrow \mathsf{Extensionality} \ \ell \ \ell'
\mathsf{uip} : \forall \{\ell\} \ \{A : \mathsf{Set} \ \ell\} \to \{a \ a' : A\}
   \rightarrow \{p \ p' : a \equiv a'\} \rightarrow p \equiv p'
\mathsf{uip} \{ p = \mathsf{refl} \} \{ \mathsf{refl} \} = \mathsf{refl}
data tag: Set where
   set: tag
   tot : tag
record PSh: Set<sub>1</sub> where
   field
      Obj: Size \rightarrow Set
      Mor: (i: Size) (j: Size < (\uparrow i))
         \rightarrow Obj i \rightarrow Obj j
      Morld : \{i : Size\} \{x : Obj i\}
          \rightarrow Mor i i x \equiv x
      \mathsf{MorComp}: \{i : \mathsf{Size}\} \ \{j : \mathsf{Size} < (\uparrow i)\} \ \{k : \mathsf{Size} < (\uparrow j)\}
         \rightarrow \{x : \mathsf{Obj}\ i\}
         \rightarrow Mor i k x \equiv Mor j k (Mor i j x)
ConstObj : Size \rightarrow Set
ConstObj = A
ConstMor : (i : Size) (j : Size < (\uparrow i))

ightarrow ConstObj i 
ightarrow ConstObj j
ConstMor x = x
{\sf ConstMorId}: \{i: {\sf Size}\} \ \{x: \ A\}
   \rightarrow \mathsf{ConstMor}\ i\ i\ x \equiv x
ConstMorId = refl
```

1

```
ConstMorComp : \{i : Size\} \{j : Size < (\uparrow i)\} \{k : Size < (\uparrow j)\}
   \rightarrow \{x : \mathsf{ConstObj}\ i\}
   \rightarrow ConstMor i \ k \ x \equiv ConstMor j \ k (ConstMor i \ j \ x)
ConstMorComp = refl
Terminal: PSh
Terminal = Const \top
\mathsf{ProdObj}: \mathsf{Size} \to \mathsf{Set}
ProdObj i = Obj P i \times Obj Q i
ProdMor : (i : Size) (j : Size < (\uparrow i))

ightarrow ProdObj i 
ightarrow ProdObj j
ProdMor i j = map (Mor P i j) (Mor Q i j)
ProdMorld : \{i : Size\} \{x : ProdObj i\}
   \rightarrow ProdMor i i x \equiv x
ProdMorld \{i\}\ \{x\} =
   begin
      (Mor P i i (proj_1 x), Mor Q i i (proj_2 x))
   \equiv \langle \operatorname{cong} (\lambda z \to (z, )) (\operatorname{\mathsf{Morld}} P) \rangle
      (\operatorname{proj}_1 x, \operatorname{\mathsf{Mor}} Q \ i \ i \ (\operatorname{\mathsf{proj}}_2 x))
   \equiv \langle \mathsf{cong} \; (\lambda \; z 
ightarrow (\; , \; z)) \; (\mathsf{Morld} \; \mathit{Q}) \; 
angle
      \boldsymbol{x}
ProdMorComp : \{i : \mathsf{Size}\}\ \{j : \mathsf{Size} < (\uparrow i)\}\ \{k : \mathsf{Size} < (\uparrow j)\}
   \rightarrow \{x : \mathsf{ProdObj}\ i\}
   \rightarrow ProdMor i k x \equiv ProdMor j k (ProdMor i j x)
ProdMorComp \{i\}\ \{j\}\ \{k\}\ \{x\} =
   begin
      (Mor P i k (proj_1 x), Mor Q i k (proj_2 x))
   \equiv \langle \mathsf{cong} \; (\lambda \; z 
ightarrow (z \; , \; )) \; (\mathsf{MorComp} \; P) \; 
angle
      (Mor \ P \ j \ k \ (Mor \ P \ i \ j \ (proj_1 \ x)), Mor \ Q \ i \ k \ (proj_2 \ x))
   \equiv \langle \operatorname{cong} (\lambda z \to (z)) (\operatorname{\mathsf{MorComp}} Q) \rangle
      (Mor \ P \ j \ k \ (Mor \ P \ i \ j \ (proj_1 \ x)), Mor \ Q \ j \ k \ (Mor \ Q \ i \ j \ (proj_2 \ x)))
SumObj : Size \rightarrow Set
SumObj i = Obj P i \uplus Obj Q i
SumMor : (i : Size) (j : Size < (\uparrow i))

ightarrow \mathsf{SumObj}\ i 
ightarrow \mathsf{SumObj}\ j
SumMor i j = map (Mor P i j) (Mor Q i j)
SumMorld : \{i : Size\} \{x : SumObj i\}
   \rightarrow SumMor i i x \equiv x
```

```
SumMorld \{i\} \{inj_1 p\} =
  begin
     inj_1 (Mor P i i p)
  \equiv \langle \text{ cong inj}_1 \text{ (Morld } P) \rangle
     inj_1 p
SumMorld \{i\} \{inj_2 \ q\} =
  begin
     inj_2 (Mor Q i i q)
  \equiv \langle \text{ cong inj}_2 \text{ (Morld } Q) \rangle
     inj_2 q
SumMorComp : \{i : \mathsf{Size}\}\ \{j : \mathsf{Size} < (\uparrow i)\}\ \{k : \mathsf{Size} < (\uparrow j)\}
  \rightarrow \{x : \mathsf{SumObj}\ i\}
  \rightarrow SumMor i k x \equiv SumMor j k (SumMor i j x)
SumMorComp \{i\} \{j\} \{k\} \{inj_1 p\} =
  begin
     inj_1 (Mor P i k p)
  \equiv \langle \text{ cong inj}_1 \text{ (MorComp } P) \rangle
     inj_1 (Mor P j k (Mor P i j p))
SumMorComp \{i\} \{j\} \{k\} \{inj_2 q\} =
  begin
     inj_2 (Mor Q i k q)
  \equiv \langle \text{ cong inj}_2 (\text{MorComp } Q) \rangle
     inj_2 (Mor Q j k (Mor Q i j q))
\mathsf{ExpObj} : \mathsf{Size} \to \mathsf{Set}
ExpObj i =
  \Sigma ((j: Size< (\uparrow i)) \rightarrow Obj P j \rightarrow Obj Q j)
      (\lambda f \rightarrow (j : \mathsf{Size} < (\uparrow i)) (k : \mathsf{Size} < (\uparrow j))
                 (x: Obj P j)
                    \rightarrow Mor Q j k (f j x)
                         f k (Mor P j k x))
ExpMor: (i : Size) (j : Size < (\uparrow i))

ightarrow \mathsf{ExpObj}\; i 
ightarrow \mathsf{ExpObj}\; j
ExpMor i j (f, p) = f, p
ExpMorld : \{i : Size\} \{x : ExpObj i\}

ightarrow ExpMor i \ i \ x \equiv x
ExpMorld = refl
```

```
ExpMorComp : \{i : \text{Size}\}\ \{j : \text{Size} < (\uparrow i)\}\ \{k : \text{Size} < (\uparrow j)\}
   \rightarrow \{x : \mathsf{ExpObj}\ i\}
   \rightarrow ExpMor i k x \equiv ExpMor j k (ExpMor i j x)
ExpMorComp = refl
\mathsf{Ctx} : \mathsf{tag} \to \mathsf{Set}_1
Ctx set = Set
Ctx tot = PSh
\mathsf{Ty}:\,\mathsf{tag}\to\mathsf{Set}_1
Ty set = Set
Ty tot = PSh
\mathsf{Tm}: \{b : \mathsf{tag}\} \ (: \mathsf{Ctx}\ b) \ (A : \mathsf{Ty}\ b) \to \mathsf{Set}
Tm {set} A = \rightarrow A
\mathsf{Tm} \{\mathsf{tot}\}\ A =
   \Sigma ((i: Size) \rightarrow PSh.Obj i \rightarrow PSh.Obj A i)
       (\lambda f \rightarrow (i : Size) (j : Size < (\uparrow i)) (x : PSh.Obj i)
             \rightarrow PSh.Mor A \ i \ j \ (f \ i \ x) \equiv f \ j \ (PSh.Mor \ i \ j \ x))
• : (b : \mathsf{tag}) \to \mathsf{Ctx}\ b
• set = T
• tot = Terminal
,,: \{b: \mathsf{tag}\} \to \mathsf{Ctx}\; b \to \mathsf{Ty}\; b \to \mathsf{Ctx}\; b
, \{ set \} A = \times A
", \{tot\} A = Prod A
\mathsf{var}: \{b: \mathsf{tag}\} \ (: \mathsf{Ctx}\ b) \ (A: \mathsf{Ty}\ b) 	o \mathsf{Tm} \ (\ ,,\ A) \ A
var {set} A = proj_2
proj_1 (var {tot} A) i(y, x) = x
proj_2 (var {tot} A) i j (y, x) = refl
weaken : \{b : \mathsf{tag}\}\ (: \mathsf{Ctx}\ b)\ (A\ B : \mathsf{Ty}\ b)

ightarrow Tm B
ightarrow Tm ( ,, A) B
weaken \{ set \} A B t (x, ) = t x
proj_1 (weaken {tot} A B (t, p)) i (x_1, x_2) = t i x_1
\mathsf{proj}_2 \; (\mathsf{weaken} \; \{\mathsf{tot}\} \; \; A \; B \; (t \; , \; p)) \; i \; j \; (x_1 \; , \; x_2) = p \; i \; j \; x_1
subst-Tm : \{b : \mathsf{tag}\}\ (: \mathsf{Ctx}\ b)\ (A\ B : \mathsf{Ty}\ b)
   \rightarrow (t: Tm (,, A) B) (: Tm A)
   \rightarrow Tm B
subst-Tm {set} A B t x = t (x, x)
\operatorname{\mathsf{proj}}_1 (subst-Tm {tot} A B (t, p) (, q) i x = t i (x, i x)
proj_2 (subst-Tm {tot} A B (t, p) (, q)) i j x =
   begin
      PSh.Mor B i j (t i (x, i x))
```

```
\equiv \langle p i j (x, i x) \rangle
      t j (PSh.Mor ( ,, A) i j (x , i x))
   \equiv \langle \mathsf{cong} (\lambda z \to t j (, z)) (q i j x) \rangle
      t j (PSh.Mor i j x, j (PSh.Mor i j x))
Unit : \{b : \mathsf{tag}\} \to \mathsf{Ty}\ b
Unit \{set\} = \top
Unit \{tot\} = Terminal
\star: {b: tag} (: Ctx b) \rightarrow Tm Unit
\star \{ set \} \ x = tt
proj_1 (\star \{tot\}) i x = tt
proj_2 (\star \{tot\}) i j x = refl
Unit-rec : \{b : \mathsf{tag}\}\ (: \mathsf{Ctx}\ b)\ (A : \mathsf{Ty}\ b)

ightarrow Tm A 
ightarrow Tm ( ,, Unit) A
Unit-rec {set} A t x = t (proj_1 x)
proj_1 (Unit-rec {tot} A t) i x = proj_1 t i (proj_1 x)
proj_2 (Unit-rec {tot} A t) i j x =
   begin
      PSh.Mor A i j (proj_1 t i (proj_1 x))
   \equiv \langle \operatorname{proj}_2 t \ i \ j \ (\operatorname{proj}_1 \ x) \rangle
      proj_1 \ t \ j \ (proj_1 \ (ProdMor \ Terminal \ i \ j \ x))
\oplus: \{b: \mathsf{tag}\}\ (A\ B: \mathsf{Ty}\ b) \to \mathsf{Ty}\ b
\oplus {set} A B = A \uplus B
\oplus {tot} A B = \operatorname{Sum} A B
\mathsf{inl}: \{b : \mathsf{tag}\} \ (: \mathsf{Ctx}\ b) \ (A\ B : \mathsf{Ty}\ b) \ (x : \mathsf{Tm}\ A) \to \mathsf{Tm} \ (A \oplus B)
\mathsf{inl} \{ \mathsf{set} \} \ A \ B \ t \ x = \mathsf{inj}_1 \ (t \ x)
\mathsf{proj}_1 \; (\mathsf{inl} \; \{\mathsf{tot}\} \; \; A \; B \; (x \; , \; p)) \; \; y = \mathsf{inj}_1 \; (x \; \; y)
proj_2 (inl {tot} A B(x, p)) 'y =
   begin
      inj_1 (Mor A '(x y))
   \equiv \langle \text{ cong inj}_1 (p 'y) \rangle
      inj_1 (x' (Mor'y))
\mathsf{inr}: \{b : \mathsf{tag}\}\ (: \mathsf{Ctx}\ b)\ (A\ B : \mathsf{Ty}\ b)\ (x : \mathsf{Tm}\ B) \to \mathsf{Tm}\ (A\oplus B)
inr {set} A B t x = inj_2 (t x)
\operatorname{\mathsf{proj}}_1 (inr {tot} A B(x, p)) y = \operatorname{\mathsf{inj}}_2(x, y)
proj_2 (inr {tot} A B(x, p)) 'y =
   begin
      inj_2 (Mor B '(x y))
```

```
\equiv \langle \text{ cong inj}_2 (p 'y) \rangle
      inj_2 (x'(Mor'y))
\mathsf{sum\text{-rec}} : \{b : \mathsf{tag}\} \; ( : \mathsf{Ctx} \; b) \; (A \; B \; C : \mathsf{Ty} \; b)
               (left: Tm ( ,, A) C) (right: Tm ( ,, B) C)
               \rightarrow Tm ( ,, (A \oplus B)) C
sum-rec {set} A B C left right (x, inj_1 l) = left (x, l)
sum-rec {set} A B C left right (x, inj_2 r) = right (x, r)
\operatorname{\mathsf{proj}}_1 (sum-rec {tot} A B C (\operatorname{left}, p) (\operatorname{right}, q) i (x, \operatorname{\mathsf{inj}}_1 l) = \operatorname{\mathsf{left}} i (x, l)
\operatorname{\mathsf{proj}}_2 (sum-rec {tot} A B C (\operatorname{left}, p) (\operatorname{right}, q)) <math>i j (x, \operatorname{\mathsf{inj}}_1 l) =
   begin
      Mor C i j (left i (x, l))
   \equiv \langle p i j (x, l) \rangle
      left \ j \ (Mor \ i \ j \ x \ , Mor \ A \ i \ j \ l)
\operatorname{\mathsf{proj}}_1 (sum-rec {tot} A B C (\operatorname{left}, p) (\operatorname{right}, q)) i(x, \operatorname{inj}_2 r) = \operatorname{right} i(x, r)
\operatorname{\mathsf{proj}}_2 (sum-rec {tot} A B C (\operatorname{left}, p) (\operatorname{right}, q)) i j (x, \operatorname{inj}_2 r) =
   begin
         Mor C i j (right i (x, r))
      \equiv \langle q i j (x, r) \rangle
          right \ j \ (Mor \ i \ j \ x \ , Mor \ B \ i \ j \ r)
sum-rec-inl : \{b : \mathsf{tag}\}\ (: \mathsf{Ctx}\ b)\ (A\ B\ C : \mathsf{Ty}\ b)
   \rightarrow (left: Tm ( ,, A) C) (right: Tm ( ,, B) C)
   \rightarrow (x: \mathsf{Tm} \ A)

ightarrow \mathsf{def}	ext{-eq} \ \ C
                  (subst-Tm
                                     (sum-rec A B C left right) (inl A B x))
                  (subst-Tm
                                      left x
sum-rec-inl {set} A B C left right x z = refl
sum-rec-inl {tot} A B C (left, p) (right, q) (x, r) i z = refl
sum-rec-inr : \{b : \mathsf{tag}\}\ (: \mathsf{Ctx}\ b)\ (A\ B\ C : \mathsf{Ty}\ b)
   \rightarrow (left: Tm ( ,, A) C) (right: Tm ( ,, B) C)
   \rightarrow (x: \mathsf{Tm} \ B)

ightarrow \mathsf{def}	ext{-eq} \ C
                  (subst-Tm
                                     (sum-rec A B C left right) (inr A B x))
                  (subst-Tm
                                     right \ x)
sum-rec-inr \{set\} A B C left right x z = refl
sum-rec-inr \{tot\} A B C (left, p) (right, q) (x, r) i z = refl
\otimes : \{b : \mathsf{tag}\}\ (A\ B : \mathsf{Ty}\ b) \to \mathsf{Ty}\ b
\otimes {set} A B = A \times B
\otimes {tot} A B = \text{Prod } A B
```

```
pair : \{b : \mathsf{tag}\}\ (: \mathsf{Ctx}\ b)\ (A\ B : \mathsf{Ty}\ b)\ (x : \mathsf{Tm}\ A)\ (y : \mathsf{Tm}\ B)
    \rightarrow Tm (A \otimes B)
pair \{set\} A B x y t = x t, y t
\operatorname{\mathsf{proj}}_1 (\operatorname{\mathsf{pair}} \{ \operatorname{\mathsf{tot}} \} \ A \ B (x, p) (y, q)) \ i \ t = (x \ i \ t), (y \ i \ t)
proj_2 (pair {tot} A B(x, p)(y, q)) i j t =
        (Mor \ A \ i \ j \ (x \ i \ t) \ , Mor \ B \ i \ j \ (y \ i \ t))
    \equiv \langle \mathsf{cong} (\lambda z \to (z, )) (p i j t) \rangle
        (x j (Mor i j t), Mor B i j (y i t))
    \equiv \langle \mathsf{cong} (\lambda z \to (, z)) (q i j t) \rangle
        (x j (Mor i j t), y j (Mor i j t))
\mathsf{pr}_1: \{b: \mathsf{tag}\} \ (: \mathsf{Ctx}\ b) \ (A\ B: \mathsf{Ty}\ b) \to \mathsf{Tm} \ \ (A\otimes B) \to \mathsf{Tm} \ \ A
\operatorname{\mathsf{pr}}_1 \left\{ \operatorname{\mathsf{set}} \right\} \ A \ B \ x \ t = \operatorname{\mathsf{proj}}_1 \left( x \ t \right)
\operatorname{\mathsf{proj}}_1(\operatorname{\mathsf{pr}}_1 \{ \operatorname{\mathsf{tot}} \} \ A \ B (x, p)) \ i \ t = \operatorname{\mathsf{proj}}_1(x \ i \ t)
\operatorname{\mathsf{proj}}_2\left(\operatorname{\mathsf{pr}}_1\left\{\operatorname{\mathsf{tot}}\right\}\ A\ B\left(x\,,\,p\right)\right)\,i\,j\,t=
    begin
        Mor A \ i \ j \ (proj_1 \ (x \ i \ t))
    \equiv \langle \text{ cong proj}_1 (p \ i \ j \ t) \rangle
        proj_1 (x j (Mor i j t))
\mathsf{pr}_2: \{b: \mathsf{tag}\} \ (: \mathsf{Ctx}\ b) \ (A\ B: \mathsf{Ty}\ b) \to \mathsf{Tm} \ \ (A\otimes B) \to \mathsf{Tm} \ \ B
\operatorname{\mathsf{pr}}_2 \left\{ \operatorname{\mathsf{set}} \right\} \ A \ B \ x \ t = \operatorname{\mathsf{proj}}_2 \left( x \ t \right)
\operatorname{\mathsf{proj}}_1(\operatorname{\mathsf{pr}}_2\{\operatorname{\mathsf{tot}}\}\ A\ B\ (x\ ,\ p))\ i\ t = \operatorname{\mathsf{proj}}_2(x\ i\ t)
\operatorname{\mathsf{proj}}_2\left(\operatorname{\mathsf{pr}}_2\left\{\operatorname{\mathsf{tot}}\right\}\right. A B\left(x,p\right)\right) i j t =
    begin
        Mor B i j (proj_2 (x i t))
    \equiv \langle \text{ cong proj}_2 (p \ i \ j \ t) \rangle
        proj_2 (x j (Mor i j t))
\operatorname{pr}_1-pair : \{b: \operatorname{tag}\}\ (: \operatorname{Ctx}\ b)\ (A\ B: \operatorname{Ty}\ b)\ (x: \operatorname{Tm}\ A)\ (y: \operatorname{Tm}\ B)

ightarrow \mathsf{def}	ext{-eq} \ A
                        (pr_1 \ A \ B \ (pair \ A \ B \ x \ y))
pr_1-pair {set} A B x y t = refl
pr_1-pair \{tot\} A B x y i t = refl
pr_2-pair : \{b : tag\} ( : Ctx b) (A B : Ty b) (x : Tm A) (y : Tm B)

ightarrow \mathsf{def}	ext{-eq}\ B
                        (pr_2 \ A \ B \ (pair \ A \ B \ x \ y))
pr_2-pair {set} A B x y t = refl
pr_2-pair \{tot\} A B x y i t = refl
```

```
prod-eta : \{b : \mathsf{tag}\}\ (: \mathsf{Ctx}\ b)\ (A\ B : \mathsf{Ty}\ b)\ (x : \mathsf{Tm}\ (A \otimes B))
   \rightarrow def-eq (A \otimes B)
                   (pair A B (pr_1 A B x) (pr_2 A B x))
prod-eta {set} A B x t = refl
prod-eta \{tot\} A B x i t = refl
\Rightarrow : \{b : \mathsf{tag}\}\ (A\ B : \mathsf{Ty}\ b) \to \mathsf{Ty}\ b
\Rightarrow {set} A B = A \rightarrow B
\Rightarrow {tot} A B = \text{Exp } A B
lambda : \{b : \mathsf{tag}\}\ (: \mathsf{Ctx}\ b)\ (A\ B : \mathsf{Ty}\ b)\ (t : \mathsf{Tm}\ (,,\ A)\ B)
   \rightarrow \mathsf{Tm} \ (A \Rightarrow B)
lambda {set} A B t x y = t (x, y)
\operatorname{\mathsf{proj}}_1 (\operatorname{\mathsf{proj}}_1 (lambda {tot}) A B (t, p) i x) j z = t j (\operatorname{\mathsf{Mor}} i j x, z)
proj_2 (proj_1 (lambda {tot}) A B (t, p) i x) j k y =
   begin
       Mor B j k (t j (Mor i j x, y))
   \equiv \langle p j k (Mor \ i j x, y) \rangle
      t k (Mor (,, A) j k (Mor i j x, y))
   \equiv \langle \text{ cong } (\lambda z \rightarrow t \ k \ (z \ , \ )) \ (\text{sym } (\text{MorComp })) \ \rangle
       t k (Mor i k x, Mor A j k y)
proj_2 (lambda {tot} A B (t, p)) i j x =
   \Sigma \equiv -uip
      (funext (\lambda \rightarrow \text{funext} (\lambda \rightarrow \text{funext} (\lambda \rightarrow \text{uip}))))
       (\mathsf{funext}\; (\lambda\; k \to (\mathsf{funext}\; (\lambda\; z \to \mathsf{cong}\; (\lambda\; z \to t\; k\; (z\;,\;))\; (\mathsf{MorComp}\;)))))
\mathsf{app} : \{b : \mathsf{tag}\} \; (: \; \mathsf{Ctx} \; b) \; (A \; B : \; \mathsf{Ty} \; b)
         (f: \mathsf{Tm} \ (A \Rightarrow B)) \ (t: \mathsf{Tm} \ A)
   \rightarrow Tm B
\mathsf{app} \; \{\mathsf{set}\} \; \; A \; B \; f \; t \; x = f \; x \; (t \; x)
proj_1 (app {tot} A B (f, p) (t, q)) i x =
   let (f', ) = f i x in
   f'(t i x)
proj_2 (app {tot} A B (f, p) (t, q)) i j x =
   let (f', p') = f i x in
   begin
      Mor B i j (proj_1 (f i x) (t i x))
   \equiv \langle p'ij(tix) \rangle
      proj_1 (f i x) j (Mor A i j (t i x))
   \equiv \langle \mathsf{cong}_2 \; (\lambda \; z \; g \to \mathsf{proj}_1 \; g \; z) \; (q \; i \; j \; x) \; (p \; i \; j \; x) \; \rangle
      proj_1 (f j (Mor i j x)) (t j (Mor i j x))
```

```
beta : \{b : \mathsf{tag}\}\ \{: \mathsf{Ctx}\ b\}\ \{A\ B : \mathsf{Ty}\ b\}\ (t : \mathsf{Tm}\ (,,\ A)\ B)\ (x : \mathsf{Tm}\ A)

ightarrow \mathsf{def}	ext{-eq}\ B
                        (app \ A \ B \ (lambda \ A \ B \ t) \ x)
                        (subst-Tm A B t x)
beta \{ set \} \ t \ x = refl
beta \{tot\}\ \{\}\ (t, p)\ (x, q)\ z =
   begin
       t \pmod{z, x z}
   \equiv \langle \text{ cong } (\lambda z \rightarrow t \ (z, )) \ (\text{Morld}) \rangle
       t (z, x z)
eta : \{b : \mathsf{tag}\}\ \{: \mathsf{Ctx}\ b\}\ \{A\ B : \mathsf{Ty}\ b\}\ (t : \mathsf{Tm}\ (A \Rightarrow B))
   \rightarrow def-eq (A \Rightarrow B)
                   (lambda A B (app (,, A) A B (weaken A (A \Rightarrow B) t) (var A)))
eta \{ set \} \ t \ x = refl
eta \{tot\} (t, p) x =
   \Sigma \equiv -uip
      (\mathsf{funext}\;(\lambda\;\to\mathsf{funext}\;(\lambda\;\to\mathsf{funext}\;(\lambda\;\to\mathsf{uip}))))
       (funext (\lambda ' \rightarrow funext (\lambda z \rightarrow sym (cong (\lambda h \rightarrow proj<sub>1</sub> h z) (p 'x)))))
\square: Ty tot \rightarrow Ty set
\square A = \Sigma ((i : \mathsf{Size}) \to \mathsf{Obj} \ A \ i)
                (\lambda \ x \rightarrow (i : \mathsf{Size}) \ (j : \mathsf{Size} < (\uparrow i))
                        \rightarrow Mor A \ i \ j \ (x \ i) \equiv x \ j)
\mathsf{box} : ( : \mathsf{Ctx} \; \mathsf{set}) \; (A : \mathsf{Ty} \; \mathsf{tot}) \; (t : \mathsf{Tm} \; (\mathsf{WC} \;) \; A) \to \mathsf{Tm} \; (\Box \; A)
proj_1 (box A(t, p) x) i = t i x
proj_2 (box A(t, p) x) i j = p i j x
\mathsf{unbox}: (: \mathsf{Ctx} \; \mathsf{set}) \; (A: \mathsf{Ty} \; \mathsf{tot}) \; (t: \mathsf{Tm} \; \; (\Box \; A)) \to \mathsf{Tm} \; (\mathsf{WC} \;) \; A
proj_1 (unbox A t) i x = proj_1 (t x) i
proj_2 (unbox A t) i j x = proj_2 (t x) i j
box-beta : \{: Ctx set\} \{A : Ty tot\} (t : Tm (WC) A)
   \rightarrow def-eq (WC ) A (unbox A (box A t)) t
box-beta t i x = refl
box-eta : \{: \mathsf{Ctx} \mathsf{set}\} \{A : \mathsf{Ty} \mathsf{tot}\} (t : \mathsf{Tm} \ (\Box A))
   \rightarrow def-eq (\square A) (box A (unbox A t)) t
box-eta t i = refl
data SizeLt (i : Size) : Set where
   [] : (j : \mathsf{Size} < i) \to \mathsf{SizeLt}\ i
```

```
\mathsf{size}:\,\forall\;\{i\}\to\mathsf{SizeLt}\;i\to\mathsf{Size}
size [j] = j
\mathsf{elimLt} : \forall \{\ell\} \ \{A : \mathsf{Size} \to \mathsf{Set} \ \ell\} \ \{i : \mathsf{Size}\} \ (j : \mathsf{SizeLt} \ i)
   \rightarrow ((j: Size< i) \rightarrow A j) \rightarrow A (size j)
elimLt [j] f = fj
Later : (Size \rightarrow Set) \rightarrow Size \rightarrow Set
Later A \ i = (j : \mathsf{SizeLt} \ i) \to A \ (\mathsf{size} \ j)
module (A:\mathsf{Size}\to\mathsf{Set})\ (m:(i:\mathsf{Size})\ (j:\mathsf{Size}<(\uparrow i))\to A\ i\to A\ j) where
   LaterLim : (i : Size) (x : Later A i) \rightarrow Set
   LaterLim i \ x = (j : \mathsf{SizeLt} \ i)
       \rightarrow elimLt j (\lambda { j' \rightarrow (k : SizeLt (\uparrow j'))
             \rightarrow elimLt k (\lambda k' \rightarrow m j' k' (x [j']) \equiv x [k']) \})
   LaterLimMor : (i : Size) (j : Size < (\uparrow i)) (x : Later A i)

ightarrow LaterLim i \ x 
ightarrow LaterLim j \ x
   LaterLimMor i j x p [k][l] = p [k][l]
module (A : \mathsf{Ty} \mathsf{tot}) where
   -- 3. Object part
   \triangleright \mathsf{Obj} : (i : \mathsf{Size}) \rightarrow \mathsf{Set}
   \trianglerightObj i = \Sigma (Later (PSh.Obj A) i) (LaterLim (PSh.Obj A) (PSh.Mor A) i)
   -- 4. Morphism part
   \triangleright Mor : (i : Size) (j : Size < (\uparrow i))
       \rightarrow \rhd \mathsf{Obj}\ i \rightarrow \rhd \mathsf{Obj}\ j
   \triangleright Mor i j (x, p) = x, LaterLimMor (PSh.Obj A) (PSh.Mor A) i j x p
       where
            p': LaterLim (PSh.Obj A) (PSh.Mor A) j x
            p'[j][k] = p[j][k]
   -- 5. Preservation of identity
   \triangleright Morld : \{i : \mathsf{Size}\}\ \{x : \triangleright \mathsf{Obj}\ i\}
                        \rightarrow \triangleright \mathsf{Mor} \ i \ i \ x \equiv x
   \triangleright Morld = \Sigma \equiv-uip (funext (\lambda \in [j] \rightarrow funext (\lambda \in [k] \rightarrow uip \}))) refl
   -- 6. Preservation of composition
   \triangleright MorComp : \{i : \mathsf{Size}\}\ \{j : \mathsf{Size} < (\uparrow i)\}\ \{k : \mathsf{Size} < (\uparrow j)\}\ \{x : \triangleright \mathsf{Obj}\ i\}
                              \rightarrow \triangleright \mathsf{Mor} \ i \ k \ x \equiv \triangleright \mathsf{Mor} \ j \ k \ (\triangleright \mathsf{Mor} \ i \ j \ x)
   \triangleright \mathsf{MorComp} = \Sigma \equiv \mathsf{-uip} (\mathsf{funext} (\lambda \{ [j] \rightarrow \mathsf{funext} (\lambda \{ [k] \rightarrow \mathsf{uip} \}) \})) \mathsf{refl}

⇒ : Ty tot
```

```
\triangleright = record
         \{ Obj = \triangleright Obj \}
         ; Mor = \triangleright Mor
         ; Morld = ⊳Morld
         ; MorComp = \triangleright MorComp
         }
pure : ( : Ctx tot) (A : Ty tot) (t : Tm A) \rightarrow Tm (\triangleright A)
\operatorname{proj}_{1}\left(\operatorname{proj}_{1}\left(\operatorname{pure}\ A\left(t,\right)\right)ix\right)\left[j\right]=tj\left(\operatorname{\mathsf{Mor}}\ ijx\right)
proj_2 (proj_1 (pure A(t, p)) ix) [j] [k] =
   begin
        Mor A j k (t j (Mor i j x))
   \equiv \langle p j k (Mor \ i j x) \rangle
        t k (Mor j k (Mor i j x))
   \equiv \langle \text{ cong } (t \ k) \text{ (sym (MorComp ))} \rangle
        t k (Mor i k x)
proj_2 (pure A(t, p)) ijx =
   \Sigma \equiv -uip
        (funext (\lambda \{ [ ] \rightarrow funext (\lambda \{ [ ] \rightarrow uip \}) \}))
        (funext (\lambda \in [k] \rightarrow cong(t k) (MorComp))))
fmap: (: Ctx tot) (A B : Ty tot)
                  \rightarrow (f: \mathsf{Tm} \ (\triangleright (A \Rightarrow B))) \ (t: \mathsf{Tm} \ (\triangleright A))
                  \rightarrow \mathsf{Tm} \ (\triangleright B)
\mathsf{proj}_1 \; (\mathsf{proj}_1 \; (\mathsf{fmap} \; A \; B \; (f \; , \; ) \; (t \; , \; )) \; i \; x) \; [\; j \; ] = \mathsf{proj}_1 \; (\mathsf{proj}_1 \; (f \; i \; x) \; [\; j \; ]) \; j \; (\mathsf{proj}_1 \; (t \; i \; x) \; [\; j \; ])
proj_2 (proj_1 (fmap A B (f, p) (t, q)) i x) <math>[j] [k] =
   begin
        Mor B j k (proj<sub>1</sub> (proj<sub>1</sub> (f i x) [j]) j (proj<sub>1</sub> (t i x) [j]))
   \equiv \langle \operatorname{proj}_2 (\operatorname{proj}_1 (f i x) [j]) j k (\operatorname{proj}_1 (t i x) [j]) \rangle
        \operatorname{\mathsf{proj}}_1 (\operatorname{\mathsf{proj}}_1 (f i x) [j]) k (\operatorname{\mathsf{Mor}} A j k (\operatorname{\mathsf{proj}}_1 (t i x) [j]))
   \equiv \langle \mathsf{cong} (\mathsf{proj}_1 (\mathsf{proj}_1 (f i x) [j]) k) (\mathsf{proj}_2 (t i x) [j] [k]) \rangle
        \operatorname{\mathsf{proj}}_1 (\operatorname{\mathsf{proj}}_1 (f i x) [j]) k (\operatorname{\mathsf{proj}}_1 (t i x) [k])
   \equiv \langle \operatorname{cong} (\lambda z \to \operatorname{proj}_1 z k (\operatorname{proj}_1 (t i x) [k])) (\operatorname{sym} (\operatorname{proj}_2 (f i x) [j] [j])) \rangle
        \operatorname{\mathsf{proj}}_1 \left( \operatorname{\mathsf{Mor}} \left( A \Rightarrow B \right) j j \left( \operatorname{\mathsf{proj}}_1 \left( f i x \right) [j] \right) \right) k \left( \operatorname{\mathsf{proj}}_1 \left( t i x \right) [k] \right)
   \equiv \langle \mathsf{cong} (\lambda z \to \mathsf{proj}_1 z k (\mathsf{proj}_1 (t i x) [k])) (\mathsf{proj}_2 (f i x) [j] [k]) \rangle
        \operatorname{proj}_{1}\left(\operatorname{proj}_{1}\left(f\ i\ x\right)\ \left[\ k\ \right]\right)\ k\left(\operatorname{proj}_{1}\left(t\ i\ x\right)\ \left[\ k\ \right]\right)
proj_2 (fmap A B (f, p) (e, q)) i j x =
   \Sigma \equiv -uip
        (\mathsf{funext}\;(\lambda\;\{\;[\;\;]\to\mathsf{funext}\;(\lambda\;\{\;[\;\;]\to\mathsf{uip}\;\})\}))
        (\mathsf{funext}\; (\lambda\; \{\; [\; k\;] \to \mathsf{cong}_2\; (\lambda\; a\; b \to \mathsf{proj}_1\; (\mathsf{proj}_1\; a\; [\; k\;])\; k\; (\mathsf{proj}_1\; b\; [\; k\;]))\; (p\; i\; j\; x)\; (q\; i\; j\; x)\; \}))
pure-fmap-pure : ( : Ctx tot) (A B : Ty tot)
   \rightarrow (f: \mathsf{Tm} \ (A \Rightarrow B)) \ (t: \mathsf{Tm} \ A)
   \rightarrow def-eq (\triangleright B)
```

```
(fmap A B (pure (A \Rightarrow B) f) (pure A t))
                   (pure B (app A B f t))
\Sigma \equiv -uip
      (\mathsf{funext}\;(\lambda\;\{\;[\;\;]\to\mathsf{funext}\;(\lambda\;\{\;[\;\;]\to\mathsf{uip}\;\})\}))
      (funext (\lambda \in [j] \rightarrow refl \}))
pure-id-fmap : ( : Ctx tot) (A B : Ty tot) (t : Tm (\triangleright A))
   \rightarrow def-eq (\triangleright A)
                   (fmap A A (pure (A \Rightarrow A) (id-tm A)) t)
pure-id-fmap A B (t, p) i \chi =
   \Sigma \equiv-uip
      (\mathsf{funext}\; (\lambda\; \{\; [\;\;] \to \mathsf{funext}\; (\lambda\; \{\; [\;\;] \to \mathsf{uip}\; \})\}))
      (funext (\lambda \in [j] \rightarrow refl \}))
pure-comp-fmap : ( : Ctx tot) (A B C : Ty tot)
                \rightarrow (g: \mathsf{Tm} \ (\triangleright (B \Rightarrow C))) (f: \mathsf{Tm} \ (\triangleright (A \Rightarrow B))) (t: \mathsf{Tm} \ (\triangleright A))
                \rightarrow def-eq
                               (\triangleright C)
                               (fmap A C
                                         (fmap (A \Rightarrow B) (A \Rightarrow C)
                                                    (fmap (B \Rightarrow C) ((A \Rightarrow B) \Rightarrow (A \Rightarrow C))
                                                              (pure ((B \Rightarrow C) \Rightarrow ((A \Rightarrow B) \Rightarrow (A \Rightarrow C))) (comp-tm (A \Rightarrow C))
                                                              g
                                                    f)
                                          t
                               (fmap \ B \ C \ g \ (fmap \ A \ B \ f \ t))
pure-comp-fmap A B C g f t i \chi =
   \Sigma \equiv -\mathsf{uip} \ (\mathsf{funext} \ (\lambda \ \{ \ [ \ ] \to \mathsf{funext} \ (\lambda \ \{ \ [ \ ] \to \mathsf{uip} \ \})\}))
                (\mathsf{funext}\; (\lambda\; \{\; [\;j\;] \to \mathsf{refl}\}))
fmap-pure-fun : ( : Ctx tot) (A B : Ty tot)
   \rightarrow (f: \mathsf{Tm} \ (\triangleright (A \Rightarrow B))) \ (t: \mathsf{Tm} \ A)
   \rightarrow def-eq
                   (\triangleright B)
                   (fmap \ A \ B \ f \ (pure \ A \ t))
                   (fmap (A \Rightarrow B) B
                             (pure ((A \Rightarrow B) \Rightarrow B)
                                      (lambda (A \Rightarrow B) B
                                                    (app (,, (A \Rightarrow B)) A B
                                                            (var (A \Rightarrow B))
                                                            (weaken (A \Rightarrow B) A t))))
fmap-pure-fun A B (f, p) (t, q) i y =
   \Sigma \equiv-uip
```

```
(funext (\lambda \{ [] \rightarrow \text{funext } (\lambda \{ [] \rightarrow \text{uip } \}) \}))
         (\mathsf{funext}\; (\lambda\; \{\; [\;j\;] \to \mathsf{cong}\; (\lambda\; a \to \mathsf{proj}_1\; (\mathsf{proj}_1\; (f\; i\; \chi)\; [\;j\;])\; j\; (t\; j\; a))\; (\mathsf{sym}\; (\mathsf{Morld}\;))\}))
WC : Ty set \rightarrow Ty tot
WC A = Const A
\mathsf{WC}	ext{-fun}: (:\mathsf{Ctx}\;\mathsf{set})\;(A:\mathsf{Ty}\;\mathsf{set}) 	o \mathsf{Tm}\;\;A 	o \mathsf{Tm}\;(\mathsf{WC}\;)\;(\mathsf{WC}\;A)
proj_1 (WC-fun A t) = t
proj_2 (WC-fun A t) = refl
\mathsf{WC}	ext{-unfun}: (:\mathsf{Ctx}\;\mathsf{set})\;(A:\mathsf{Ty}\;\mathsf{set}) 	o \mathsf{Tm}\;(\mathsf{WC}\;)\;(\mathsf{WC}\;A) 	o \mathsf{Tm}\;\;A
WC-unfun A(t, p) = t \infty
\mathsf{dfix}_1 : (A : \mathsf{Ty} \; \mathsf{tot}) \; (i : \mathsf{Size}) \to \mathsf{ExpObj} \; (\triangleright A) \; A \; i \to \triangleright \mathsf{Obj} \; A \; i
\operatorname{\mathsf{proj}}_1 \left( \operatorname{\mathsf{dfix}}_1 \ A \ i \left( f , \ p \right) \right) \left[ \ j \ \right] = f \, j \left( \operatorname{\mathsf{dfix}}_1 \ A \ j \left( f , \ p \right) \right)
\operatorname{\mathsf{proj}}_2\left(\operatorname{\mathsf{dfix}}_1\ A\ i\ (f\ ,\ p)\right)\ [\ j\ ]\ [\ k\ ] =
         Mor A j k (f j (dfix_1 A j (f, p)))
    \equiv \langle p j k (\mathsf{dfix}_1 \ A \ j (f, p)) \rangle
        f k ( \triangleright \mathsf{Mor} \ A \ j \ k (\mathsf{dfix}_1 \ A \ j \ (f, \ p)))
    \equiv \langle \text{ cong } (f k) \ (\Sigma \equiv \text{-uip } (\text{funext } (\lambda \ \{ \ [ \ j \ ] \rightarrow \text{ funext } (\lambda \ \{ \ [ \ k \ ] \rightarrow \text{uip } \}) \ \})) \ (\text{funext } (\lambda \ \{ \ [ \ ] \rightarrow \text{refl} \}))) \ \rangle
        f k (\mathsf{dfix}_1 \ A \ k (f, p))
\mathsf{dfix} : (: \mathsf{Ctx} \; \mathsf{tot}) \; (A : \mathsf{Ty} \; \mathsf{tot}) \; (f : \mathsf{Tm} \; (\triangleright A \Rightarrow A)) \to \mathsf{Tm} \; (\triangleright A)
proj_1 (dfix A(f,)) i y = dfix_1 A i (f i y)
\mathsf{proj}_2 \ (\mathsf{dfix} \ A \ (f \ , \ p)) \ i \ j \ y =
    \Sigma \equiv \text{-uip (funext } (\lambda \in [j] \rightarrow \text{funext } (\lambda \in [k] \rightarrow \text{uip })))
                     (\text{funext } (\lambda \in [k] \to \text{cong } (\lambda a \to \text{proj}_1 \ a \ k \ (\text{dfix}_1 \ A \ k \ (\text{proj}_1 \ a \ , \text{proj}_2 \ a))) \ (p \ i \ j \ \gamma) \}))
\mathsf{fix} : (: \mathsf{Ctx} \; \mathsf{tot}) \; (A : \mathsf{Ty} \; \mathsf{tot}) \; (f : \mathsf{Tm} \; (\triangleright A \Rightarrow A)) \to \mathsf{Tm} \; A
fix A f = app (\triangleright A) A f (dfix A f)
dfix-eq : ( : Ctx tot) (A : \mathsf{Ty} \mathsf{tot}) (f : \mathsf{Tm} (\triangleright A \Rightarrow A))
     \rightarrow def-eq {tot} (\triangleright A) (dfix A f) (pure A (fix A f))
dfix-eq A(f, p) i y =
    \Sigma \equiv-uip
         (\mathsf{funext}\ (\lambda\ \{\ [\ j\ ]\to \mathsf{funext}\ (\lambda\ \{\ [\ k\ ]\to \mathsf{uip}\ \})\ \}))
         (\mathsf{funext}\; (\lambda\; \{\; [\;j\;] \to \mathsf{cong}\; (\lambda\; a \to \mathsf{proj}_1\; a\; j\; (\mathsf{dfix}_1\; A\; j\; (\mathsf{proj}_1\; a\; ,\; \mathsf{proj}_2\; a)))\; (p\; i\; j\; y)\}))
fix-eq : ( : Ctx tot) (A : Ty tot) (f : Tm (\triangleright A \Rightarrow A))

ightarrow \mathsf{def}	ext{-eq} \ A
                         (fix A f)
                         (app (> A) A f (pure A (fix A f)))
fix-eq A f i x = cong (proj_1 (proj_1 f i x) i) (dfix-eq <math>A f i x)
\mathsf{force\text{-}tm} : ( : \mathsf{Ctx} \; \mathsf{set}) \; (A : \mathsf{Ty} \; \mathsf{tot}) \; (t : \mathsf{Tm} \; \; (\square \; (\rhd A))) \to \mathsf{Tm} \; \; (\square \; A)
\operatorname{\mathsf{proj}}_1 (force-tm A \ t \ x) j = \operatorname{\mathsf{proj}}_1 (\operatorname{\mathsf{proj}}_1 (t \ x) \infty) [j]
```

```
\begin{aligned} & \operatorname{proj_2} \text{ (force-tm } A \text{ } t \text{ } x) \text{ } i \text{ } j = \\ & \operatorname{begin} \\ & \operatorname{PSh.Mor} A \text{ } i \text{ } j \text{ (proj}_1 \text{ (proj}_1 \text{ } (t \text{ } x) \text{ } \infty) \text{ } [\text{ } i \text{ }]) \\ & \equiv \langle \text{ proj}_2 \text{ (proj}_1 \text{ } (t \text{ } x) \text{ } \infty) \text{ } [\text{ } i \text{ }] \text{ } [\text{ } j \text{ }] \text{ } \rangle \\ & \operatorname{proj}_1 \text{ (proj}_1 \text{ } (t \text{ } x) \text{ } \infty) \text{ } [\text{ } j \text{ }] \end{aligned}
```

- 2.1. Sized Types.
- 2.2. Guarded Recursive Type Theory.
 - 3. The Model
- 3.1. Clock Contexts.
- 3.2. Presheaves.
- 4. The Interpretation
- 4.1. Types, Contexts, Terms.
- 4.2. Operations on Contexts.
- 4.3. Substitution.
- 4.4. Simple Types.
- 4.5. **Later.**
- 4.6. Clock Quantification.
- 4.7. **Fix.**
- 4.8. Inductive Types.

5. Conclusion

APPENDIX A. OMITTED PROOFS

References

[1] Robert Atkey and Conor McBride. Productive coprogramming with guarded recursion. In *ACM SIGPLAN Notices*, volume 48, pages 197–208. ACM, 2013.