Tas Typeur Rapport

1. Architecture du code

Le code dans le fichier est groupé en cinq sections et chaque section contient à son tour trois modules selon les modules du sujet comme:

I. Syntaxe 1. λ-calcul simplement typé

2. PCF

3. Traits Impératifs

II.Sémantique

III. Types 1. λ -calcul simplement typé

2. PCF

3. Traits Impératifs

IV. Génération d'équations 1. λ -calcul simplement typé

2. PCF

3. Traits Impératifs

V.Unification 1. λ -calcul simplement typé

2. PCF

3. Traits Impératifs

2.Achèvement du projet

Pour la partie Syntaxe: tous fait

Pour la partie Sémantique: tous fait

Pour la partie Types: tous fait

Pour la partie Génération d'équations : rest <let>

Pour la partie Unification : tous fait

3. Résultats des tests

Timeout en 5s

• $I = \lambda x.x$

Tas Typeur Rapport 1

```
• reduction:OK inference:OK
```

- $K = \lambda x. \lambda y. x$
 - o reduction:OK inference:OK
- KI
 - reduction:OK inference:OK
- KII
 - o reduction:OK inference:OK
- $S = \lambda x. \lambda y. \lambda z. xzyz$
 - o reduction:OK inference:OK
- NAT1 = $(\lambda x.(x+1))*3$
 - o reduction:Timeout inference:OK
- NAT2 = $\lambda x.(x+x)$
 - reduction:OK inference:OK
- NAT3 = NAT2 * I
 - o reduction:OK inference:OK
- Omega = $(\lambda x.xx)(\lambda y.yy)$
 - reduction:OK inference:OK
- ex_iz = (ifzero (5 4) then 1 else 2)
 - o reduction: timeout inference:OK
- ex_ie = (ifempty (tete [20]) then 5 else (tete []))
 - reduction: timeout inference:OK
- $r = \lambda x.x$ (ref 2)
 - o inference:OK inference:OK
- $e_let = let y = z in \lambda x.(xy)$
 - o reduction: timeout inference: pas fait

4. Remarque

Utilisez le command pour compiler le fichier lecontypage.ml:

```
ocamlc -o projet lecontypage.ml
```

Et puis exécuter le programme par le command:

```
./projet
```

Étant donné que de nombreux exemples feraient en sorte que le test dure plus longtemps que le temps imparti, afin d'avoir plus d'exemples pour prouver les résultats, j'ai mis:

Tas Typeur Rapport 2

App (Abs (v1,v2), e2) -> reduit_t (substitue_variable v2 v1 e2) \rightarrow App (Abs (v1,v2), e2) -> substitue_variable v2 v1 e2 Voici quelques-uns des sacrifices consentis pour le test.

Les résultats des tests:

```
-----2. λ-calcul simplement typé ------
Beta réduction pour I = \lambda x.x :
(fun x \rightarrow x)
Inférence de id=λx.x:
(fun x -> x) ***TYPABLE*** avec le type (T2 -> T2)
Beta réduction pour K = \lambda x . \lambda y . x:
(fun x \rightarrow (fun y \rightarrow x))
Inférence de K = \lambda x.\lambda y.x :
(fun x -> (fun y -> x)) ***TYPABLE*** avec le type (T6 -> (T5 -> T6))
Beta réduction pour KI :
(fun V3 -> (fun V1 -> V1))
Inférence de KI:
(fun V3 -> (fun V1 -> V1)) ***TYPABLE*** avec le type (T7 -> (T10 -> T10))
Beta réduction pour KI :
(fun V3 -> (fun V1 -> V1))
Inférence de KI:
(fun V3 -> (fun V1 -> V1)) ***TYPABLE*** avec le type (T7 -> (T10 -> T10))
Beta réduction pour KII :
(fun V5 -> V5)
Inférence de KII :
(fun V5 -> V5) ***TYPABLE*** avec le type (T12 -> T12)
Beta réduction pour S = \lambda x.\lambda y.\lambda z.xzyz :
Inférence de S = \lambda x.\lambda y.\lambda z.xzyz :
 (fun \ x \ -> \ (fun \ y \ -> \ (fun \ z \ -> \ ((x \ z) \ (y \ z))))) \ ***TYPABLE*** \ avec \ le \ type \ ((T21 \ -> \ T18)) \ -> \ ((T21 \ -> \ T19) \ -> \ (T21 \ -> \ T18))) \ -> \ (T21 \ -> \ T18)))
Beta réduction NAT1 = (\lambda x.(x+1))*3 :
Inférence de NAT1 = (\lambda x.(x+1))*3 :
((fun x -> (x + 1)) 3) ***TYPABLE*** avec le type Nat
Beta réduction NAT2 = \lambda x.(x+x) :
(fun x -> (x + x))
Inférence de NAT2 = \lambda x.(x+x) :
(fun x -> (x + x)) ***TYPABLE*** avec le type (Nat -> Nat)
Beta réduction NAT3 = NAT2 * I :
((fun x -> x) + (fun x -> x))
Inférence de NAT3 = NAT2 * I :
((fun x -> (x + x)) (fun x -> x)) ***PAS TYPABLE*** : type fleche non-unifiable avec Nat
Beta réduction NAT3 = NAT2 * I :
((fun x -> x) + (fun x -> x))
Inférence de NAT3 = NAT2 * I :
((fun x -> (x + x)) (fun x -> x)) ***PAS TYPABLE*** : type fleche non-unifiable avec Nat
Beta réduction omega = (\lambda x.xx)(\lambda y.yy) :
((fun y -> (y y)) (fun y -> (y y)))
Inférence de omega = (\lambda x.xx)(\lambda y.yy) :
((fun x -> (x + x)) (fun x -> x)) ***PAS TYPABLE*** : type fleche non-unifiable avec Nat
   ----- 3. PCF -----
Beta réduction pour ex let:
Inférence de ex let:
Beta réduction pour ifzero:
Inférence de ifzero:
(ifzero (5 - 4) then 1 else 2) ***TYPABLE*** avec le type Nat
Beta réduction pour ifempty:
Inférence de ifempty:
(ifempty (tete [20]) then 5 else (tete [])) ***PAS TYPABLE*** : Les type ne sont pas les memes
       ----- 4. Traits Imperatifs ------
Inférence de ex ref:
(ifzero (ref 5) then 1 else 2) ***PAS TYPABLE*** : type entier non-unifiable avec ref T44
((fun x -> x) (ref 2)) ***TYPABLE*** avec le type ref Nat
```

Tas Typeur Rapport 3