

Université Pierre et Marie Curie

Master Informatique

Sciences et Technologies du Logiciel

Projet Conception des langages

On Kei LEE - Patrick POK 2700585 - 2700588

3 Février 2013

I – Utilisation/Compilation du projet

Le dossier est composé de deux parties. Le PDF (ce document) ainsi que du dossier src.

Les fichiers sources du projet se trouvent dans le dossier src. Pour compiler, il suffit de faire « make ». Nous avons utilisé OCaml 4.00.01.

Pour l'exécution, il suffit de faire ./logo fichiersTests/fichier(N). N correspond à un entier. Dans chaque fichier, il y a un élément de la sémantique à tester.

II – La grammaire du projet

La grammaire que nous avons utilisé est la suivante :

```
prog:
| []
[cmds]
cmds:
cmd
| cmd; cmds
| dec ; cmds
cmd:
| MOVE expr
| TURN expr
| SET IDENT expr
| CALL IDENT exprs
| IF expr THEN prog ELSE prog
| EXIT
| WHILE (expr) prog
| LOOP (expr) prog
| TRY prog WITH IDENT prog
| RAISE IDENT
dec:
| PROC IDENT idents = prog
| PROCREC IDENT idents = prog
| FUN IDENT idents = expr
| FUNREC IDENT idents = expr
```

| VAR IDENT expr: | NUM | IDENT | TRUE | FALSE | NOT expr expr AND expr expr OR expr | expr = expr| expr < expr | expr > expr| expr + exprexpr - expr expr * expr expr / expr (expr) exprs: expr expr exprs idents: | IDENT | IDENT idents III – Les équations correspondantes Signatures: $P: Prog \rightarrow Mem$ Cs: Cmds \rightarrow Env \rightarrow Mem \rightarrow Cont \rightarrow Mem $C: Cmd \rightarrow Env \rightarrow Mem \rightarrow Cont \rightarrow Mem$ $D: Dec \rightarrow Env \rightarrow Mem \rightarrow Cont \rightarrow Mem$ $E: Expr \rightarrow Env \rightarrow Mem \rightarrow Cont \rightarrow IR$ Équations: P[[[cs]]] = Cs[[cs]] E0 M0 K0

 $Cs[[d; cs]] \rho \mu \kappa = Cs[[cs]] \rho \mu \kappa \text{ avec } \rho', \mu' = D[[d]] \rho \mu$

 $Cs[[c; cs]] \rho \mu \kappa = C[[c]] \rho \mu (\lambda \mu' . Cs[[cs]] \rho \mu' \kappa)$

Cs[[]] $\rho \mu \kappa = (\kappa \mu)$

```
D[[PROC f x = p]]ρ μ = ρ' ,μ avec ρ = ρ[f := inP (\lambda v \lambda \mu \lambda \kappa.(P[[p]](ρ[x := inR(v)]) μ κ))]
D[[FUN f x = e]]ρ μ = ρ' ,μ avec ρ' = ρ[f := inF (\lambda v \lambda \mu.(E[[e]](ρ[x := inR(v)]) μ κ))]
D[[VAR x]]ρ μ = ρ' ,μ' avec ρ' = ρ[x := a] et a, μ' = (newM μ)
C[[MOVE e]]ρ μ κ = (κ (setM (setM μ a2 x + k sin(α)) a3 y + k cos(α))) avec α = (getM μ a1 ), x = (getM μ a2 ), y = (getM μ a3 ) et k = E[[e]]ρ μ κ
C[[TURN e]]ρ μ κ = (κ (setM μ a1 (α + d π /180 ))) avec α = (getM μ a1 ) et d = E[[e]]ρ μ κ
C[[CALL f e]]ρ μ κ = case (ρ f) : inP (p) → (p (E[[e]]ρ μ κ) μ κ) |_ → ⊥
C[[SET x e]]ρ μ κ = case (ρ x) : inA(a) → (κ (setM μ a (E[[e]]ρ μ κ))) |_ → ⊥
C[[IF e cs1 cs2]]ρ μ κ = case (E[[e]]ρ μ κ) : 0 → Cs[[cs2]]ρ μ κ | v → Cs[[cs1]]ρ μ κ |_ → ⊥
C[[WHILE e cs]]ρ μ κ = (!k.λm. case (E[[e]]ρ μ κ) : 0 → (κ m) | v → Cs[[cs]]ρ m κ |_ → ⊥ μ)
C[[LOOP e cs]]ρ μ κ = (!e.λi.λm. (if (i=0) m (ρ (i - 1) (Cs[[cs2]]ρ μ κ) (E[[e]]ρ μ κ) μ κ)
```

```
\begin{split} E[[n]] \rho \ \mu \ \kappa &= n \\ E[[x]] \rho \ \mu \ \kappa &= case \ (\rho \ x) : inR(v) \rightarrow v \ | \ inA(a) \rightarrow (getM \ \mu \ a) \ |_{\_} \rightarrow \bot \\ E[[TRUE]] \rho \ \mu \ \kappa &= true \\ E[[false]] \rho \ \mu \ \kappa &= false \\ E[[e1 \ and \ e2]] \rho \ \mu \ \kappa &= case \ (E[[e1]] \rho \ \mu \ \kappa, \ E[[e2]] \rho \ \mu \ \kappa) : inR(b1), inR(b2) \rightarrow b1 \ and \ b2 \ |_{\_} \rightarrow \bot \\ E[[e1 \ or \ e2]] \rho \ \mu \ \kappa &= case \ (E[[e1]] \rho \ \mu \ \kappa, \ E[[e2]] \rho \ \mu \ \kappa) : inR(b1), inR(b2) \rightarrow b1 \ or \ b2 \ |_{\_} \rightarrow \bot \\ E[[e1 \ e2]] \rho \ \mu \ \kappa &= case \ (E[[e1]] \rho \ \mu \ \kappa, \ E[[e2]] \rho \ \mu \ \kappa) : inR(b1), inR(b2) \rightarrow b1 \ or \ b2 \ |_{\_} \rightarrow \bot \\ E[[e1 \ e2]] \rho \ \mu \ \kappa &= case \ (E[[e1]] \rho \ \mu \ \kappa, \ E[[e2]] \rho \ \mu \ \kappa) : inR(v1), inR(v2) \rightarrow v1 < v2 \ |_{\_} \rightarrow \bot \\ E[[e1 \ e2]] \rho \ \mu \ \kappa &= case \ (E[[e1]] \rho \ \mu \ \kappa, \ E[[e2]] \rho \ \mu \ \kappa) : inR(v1), inR(v2) \rightarrow v1 + v2 \ |_{\_} \rightarrow \bot \\ E[[e1 \ e2]] \rho \ \mu \ \kappa &= case \ (E[[e1]] \rho \ \mu \ \kappa, \ E[[e2]] \rho \ \mu \ \kappa) : inR(v1), inR(v2) \rightarrow v1 + v2 \ |_{\_} \rightarrow \bot \\ E[[e1 \ e2]] \rho \ \mu \ \kappa &= case \ (E[[e1]] \rho \ \mu \ \kappa, \ E[[e2]] \rho \ \mu \ \kappa) : inR(v1), inR(v2) \rightarrow v1 + v2 \ |_{\_} \rightarrow \bot \\ E[[e1 \ e2]] \rho \ \mu \ \kappa &= case \ (E[[e1]] \rho \ \mu \ \kappa, \ E[[e2]] \rho \ \mu \ \kappa) : inR(v1), inR(v2) \rightarrow v1 + v2 \ |_{\_} \rightarrow \bot \\ E[[e1 \ e2]] \rho \ \mu \ \kappa &= case \ (E[[e1]] \rho \ \mu \ \kappa, \ E[[e2]] \rho \ \mu \ \kappa) : inR(v1), inR(v2) \rightarrow v1 + v2 \ |_{\_} \rightarrow \bot \\ E[[e1 \ e2]] \rho \ \mu \ \kappa &= case \ (E[[e1]] \rho \ \mu \ \kappa, \ E[[e2]] \rho \ \mu \ \kappa) : inR(v1), inR(v2) \rightarrow v1 + v2 \ |_{\_} \rightarrow \bot \\ E[[e1 \ e2]] \rho \ \mu \ \kappa &= case \ (E[[e1]] \rho \ \mu \ \kappa, \ E[[e2]] \rho \ \mu \ \kappa) : inR(v1), inR(v2) \rightarrow v1 + v2 \ |_{\_} \rightarrow \bot \\ E[[e1 \ e2]] \rho \ \mu \ \kappa &= case \ (E[[e1]] \rho \ \mu \ \kappa, \ E[[e2]] \rho \ \mu \ \kappa) : inR(v1), inR(v2) \rightarrow v1 + v2 \ |_{\_} \rightarrow \bot \\ E[[e1 \ e2]] \rho \ \mu \ \kappa &= case \ (E[[e1]] \rho \ \mu \ \kappa, \ E[[e2]] \rho \ \mu \ \kappa) : inR(v1), inR(v2) \rightarrow v1 + v2 \ |_{\_} \rightarrow \bot \\ E[[e1 \ e2]] \rho \ \mu \ \kappa &= case \ (E[[e1]] \rho \ \mu \ \kappa, \ E[[e2]] \rho \ \mu \ \kappa) : inR(v1), inR(v2) \rightarrow v1 + v2 \ |_{\_} \rightarrow \bot \\ E[[e1 \ e2]] \rho \ \mu \ \kappa &= case \ (E[[e1]] \rho \ \mu \ \kappa, \ E[[e2]] \rho \ \mu \ \kappa) : inR(v1), inR(v2) \rightarrow v1 + v2 \ |_{\_} \rightarrow \bot \\ E[[e1 \ e2]] \rho \ \mu \ \kappa &= case \ (E[[e1]] \rho \ \mu \ \kappa, \ E[[e2]] \rho \ \mu \ \kappa) : inR(v
```