

**Teoría de Tipos y Coq en
la Enseñanza de Programación
Funcional e Imperativa**

**Taller de
Construcción Formal de Programas**

Carlos Luna

*cluna@fing.edu.uy, <http://www.fing.edu.uy/~cluna>
InCo, Fac. de Ingeniería, U. de la República, Uruguay*

Contexto

- Fundamentos de las Ciencias de la Computación.
 - Lógica matemática.
 - Matemática discreta.
- La propuesta:
 - Deducción lógica + Inducción matemática ⇒ Construcción formal de programas.
 - “Programar rigurosamente sobre la base de argumentos matemáticos”.
 - *Taller de construcción formal de programas.*

Contexto

- Demostración y Verificación de Corrección
 - Testing
 - Verificación de Corrección
 - Demostración de Corrección
 - Coq (entre otros)
 - Carácter unificador de la teoría que implementan.
 - El usuario es guiado en forma interactiva por el sistema en el proceso de construcción de un programa o una prueba.
 - El principal objetivo de estos sistemas es convertirse en sofisticadas herramientas que asistan en la tarea del desarrollo incremental de programas correctos.

Objetivos del curso

- Presentar a la teoría de tipos como lógica de programación y familiarizar al estudiante con ambientes de desarrollo de programas basados en este formalismo.
- Iniciar al estudiante en el uso de métodos formales para la especificación, producción, derivación y verificación de software correcto por construcción en los paradigmas de programación funcional e imperativo.

Objetivos del curso

- Iniciar al estudiante en el uso de métodos formales para la especificación y verificación de otras clases de sistemas. En particular, para sistemas críticos (sistemas reactivos y de tiempo real).
- Mostrar la utilidad de editores de pruebas basados en teoría de tipos para la especificación y verificación de aplicaciones industriales (no sólo académicas).

Contenidos del curso

1. Asistentes de pruebas para lógicos y matemáticos: Una presentación formal de la lógica proposicional y de primer orden.
2. Asistentes de Pruebas para programadores: El calculo lambda como lenguaje de programación funcional.
3. Identificación de pruebas y programas: Isomorfismo de Curry Howard
4. Recursión: Definiciones Inductivas, Principios de Inducción y Esquemas de Recursión.

Contenidos del curso

5. Extracción de programas a partir de pruebas.
Construcción de Pruebas a partir de programas.
6. Construcción de programas certificados usando Coq: Programas Funcionales y Programas Imperativos.
7. Extensiones: una introducción al desarrollo de programas y pruebas con tipos recursivos que pueden contener objetos infinitos. Sistemas reactivos y de tiempo real.

Algunos datos del curso

- **Metodología de enseñanza:** taller
- **Conocimientos previos:**
lógica de primer orden y algún lenguaje de programación funcional
- **Contexto en un plan de estudios:**
curso de grado (electiva) o curso de postgrado
- **Bibliografía y material:**
<http://coq.inria.fr/>,
<http://www.fing.edu.uy/inco/grupos/mf/TPPSF/>
- **Modalidad de evaluación:**
entregas por unidad + parciales, proyecto y/o examen
- **Duración:** 160 hs

Coq

- Implementación del CCI
- Definiciones y demostraciones a la DN
- Interpretación computacional de las pruebas
 - “ t es una demostración de la proposición A ”
 - “el término t tiene tipo A ”
 - “ t es un programa de la especificación A ”
(*isomorfismo de Curry-Howard*)
- Prop y Set, Extracción de programas
- Tipos co-inductivos
- Uso de Tácticas

Coq

■ Definición de tipos inductivos

Inductive nat : Set := Co : nat / Sg : nat -> nat.

Inductive bintree [A:Set] : Set :=

emptyb : (bintree A)

| consb : A->(bintree A)->(bintree A)->(bintree A).

Coq

■ Definición de relaciones inductivas

Inductive mirror [A: Set]:

(bintree A) -> (bintree A) -> Prop :=

empty: (mirror A (emptyb A) (emptyb A))

| notEmpty: $\forall x \in A, \forall t1, t2, t3, t4 \in (bintree A)$

(mirror A t1 t2) -> (mirror A t3 t4) ->

(mirror A (consb A x t1 t3) (consb A x t4 t2)).

Coq

■ Definición de funciones (recursivas)

Fixpoint reverse [A:Set; b:(bintree A)]: (bintree A) :=

Cases b of

empty => (emptyb A)

| (consb x b1 b2) =>

(consb A x (reverse A b2) (reverse A b1))

end.

Coq

Definición y prueba de propiedades

Lemma *rev_rev* : ($\forall A \in \text{Set}$) ($\forall b \in (\text{bintree } A)$)
 $(\text{reverse } A (\text{reverse } A b)) = b$.

Una prueba del lema *rev_rev* en el Asistente Coq es la siguiente:

Proof.

Intros. Induction b. Simpl. Trivial.

Simpl. Rewrite Hrecb1. Rewrite Hrecb0. Trivial.

Qed.

Coq

Lemma *rev_rev* : (a:Set)(b:(bintree a)) (reverse a (reverse a b))=b.

(a:Set, b:(bintree a))(reverse a (reverse a b))=b

Intros.

a : Set
b : (bintree a)
(reverse a (reverse a b))=b

Induction b.

a : Set
reverse a (reverse a (emptyb a))=emptyb a

Simpl.

a : Set
(emptyb a)=(emptyb a)

Trivial.

Subtree proved!

a : Set
y : a
b1 : (bintree a)
Hrecb1 : (reverse a (reverse a b1))=b1
b0 : (bintree a)
Hrecb0 : (reverse a (reverse a b0))=b0

reverse a (reverse a (consb a y b1 b0))=consb a y b1 b0

Simpl.

Coq

a : Set
y : a
b1 : (bintree a)
Hrecb1 : (reverse a (reverse a b1))=b1
b0 : (bintree a)
Hrecb0 : (reverse a (reverse a b0))=b0
consb a y (reverse a (reverse a b0))=(consb a y b1 b0)

Rewrite Hrecb1.

a : Set
y : a
b1 : (bintree a)
Hrecb1 : (reverse a (reverse a b1))=b1
b0 : (bintree a)
Hrecb0 : (reverse a (reverse a b0))=b0
(consb a y b1 (reverse a (reverse a b0))=(consb a y b1 b0)

Rewrite Hrecb0.

a : Set
y : a
b1 : (bintree a)
Hrecb1 : (reverse a (reverse a b1))=b1
b0 : (bintree a)
Hrecb0 : (reverse a (reverse a b0))=b0
(consb a y b1 b0)=(consb a y b1 b0)

Trivial.

Subtree proved!

Coq

Construcción y verificación de programas funcionales

Lemma *mirror_inverse* : (t:bintree) { t':bintree | (mirror t t') }.

.....

Coq > Write Haskell File "mirror_function" [mirror_inverse].

data Tree a = Nil | Cons a (Tree a) (Tree a)

inverse t = case t of

Nil -> Nil

Cons a0 t1 t2 -> Cons a0 (inverse t2) (inverse t1)

mirror_inverse = inverse

Coq

Especificación y verificación de programas imperativos

Global Variable $f, i, n : \mathbb{Z}$ ref.

Correctness imperative_program

{ $n \geq 0$ }

begin

$f := 1; i := 1;$

while ($i < !n + 1$) do

{invariant (RFact (i-1) f) \wedge i <= n+1

variant n-i+1}

$f := !f * !i; i := !i + 1$

done

end {(RFact n@0 f)}.

Coq

Especificación y verificación de programas imperativos

Dónde:

Inductive RFact : $\mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z} \rightarrow \text{Prop} :=$

$f0 : (\text{RFact } 0 \text{ } 1)$

| $f1 : \forall z, f \in \mathbb{Z} (\text{RFact } z \ f) \rightarrow (\text{RFact } (z+1) \ (f*(z+1)))$.

Experiencias

- InCo (Uruguay): 2000 a la actualidad

- UNRC (Argentina): Año 2001

- UNR: Años 2000, 2001 y 2005

- Escuelas de Ciencias Informáticas:

Río'2000, ECI'2001, Río'2004

- Más de 300 estudiantes (de grado/postgrado de distintos grupos).
- Cuatro tesis de maestría (y otras en curso) y varias tesinas (proyectos) de grado.
- Desde el año 2000 a la actualidad tres proyectos de investigación han sido llevados a cabo en temas relacionados y varias colaboraciones con instituciones regionales e internacionales han sido establecidas.

Conclusiones

- Propuesta para apoyar la enseñanza de métodos formales en una currícula de grado, usando el asistente de pruebas *Coq* y conceptos del área de *Teoría de Tipos*
- El taller permite fortalecer la noción de que junto con la construcción de los algoritmos existe la obligación de la verificación rigurosa (formal) de su corrección y que los programas son objetos matemáticos plausibles de ser tratados con argumentos lógico-matemáticos. *Coq* es una herramienta adecuada para asistir a los estudiantes en este proceso de aprendizaje.

Conclusiones

- El taller abarca la especificación, derivación y verificación de sistemas en los paradigmas de programación funcional e imperativo (reactivos y de tiempo real)

- Experiencias:

El taller nos permite integrar a docentes y ayudantes interesados en trabajar en la construcción formal y la verificación de sistemas de software.

El taller ofrece un marco adecuado para la realización de trabajos de investigación, trabajos finales en carreras de grado y trabajos de postgrado.

Conclusiones

- Posibles extensiones:
 - Análisis de sistemas críticos: sistemas reactivos y de tiempo real (tipos co-inductivos).
 - Desarrollo de casos de estudio.
 - Análisis de sistemas en el paradigma POO.