Verificación Formal 2021-1, tarea 2 Posgrado en Ciencia e Ingeniería de la Computación IIMAS, UNAM

Favio E. Miranda Perea Ayudante: Fernando A. Galicia-Mendoza

16 de noviembre de 2020 Fecha de entrega: miércoles, 2 de diciembre

Formato de entrega

Deberán subir a la plataforma de Google Classroom un archivo de texto con el enlace a un repositorio. Dicho repositorio deberá contener los siguientes archivos:

- Defs_(Sección) En este archivo incluirán todas las definiciones no nativas de Coq. Por ejemplo, la definición del operador de cotenabilidad del ejercicio 1 de la sección de lógica clásica. Debe haber un archivo por cada sección, es decir, Defs_LC para la sección de lógica clásica, Defs_LM para la sección de lógica minimal, etc. En caso de que no haya definiciones extra, no deberás crear el archivo Coq.
- Props_(Sección) En este archivo incluirán todos los resultados y sus demostraciones. Análogo
 a los archivos de definiciones, deberás hacer un archivo por cada sección, salvo la última
 sección.
- Examples En este archivo incluirán los resultados de la última sección. Deberás importar los archivos anteriores para tener acceso a la biblioteca Classical.
- README En este archivo darás tu nombre, número de cuenta, breve explicación de como utilizar tu biblioteca y como están constituidos los archivos.

Lógica Minimal

- 1. Realizar las siguientes derivaciones minimal.
 - $a) \vdash \neg \neg \neg A \leftrightarrow \neg A$
 - $b) \vdash \neg \neg (A \land B) \rightarrow \neg \neg A \land \neg \neg B$
 - $c) \neg \neg \forall x A \rightarrow \forall x \neg \neg A$

Lógica Intuisionista

2. Verifica la validez de la equivalencia lógica

$$\neg\neg(A \to B) \leftrightarrow \neg\neg A \to \neg\neg B$$

de la siguiente manera:

- a) $\vdash_m \neg \neg (A \to B) \to \neg \neg A \to \neg \neg B$. Sugerencia: pruebe previamente y utilice el lema: $\neg \neg A, \neg B \vdash \neg (A \to B)$
- b) $\vdash_i (\neg \neg A \to \neg \neg B) \to \neg \neg (A \to B)$. Sugerencia: primero construya derivaciones de $\neg \neg A$ y $\neg B$ usando $\neg (A \to B)$ como hipótesis.

Lógica Clásica

El objetivo de este ejercicio es utilizar las tácticas en lógica clásica (importando la biblioteca Classical¹). Queda prohibido usar la definición de negación mediante unfold, así como exfalso.

3. En el estudio filosófico del condicional surgen las situaciones contrafácticas formalizadas por las lógicas del mismo nombre. Un operador relevante en estas lógicas es el de cotenabilidad. Decimos que A es cotenable con B, denotado $A \circ B$ si y sólo si no es el caso que si A fuera verdadero, entonces B sería falso. Es decir, A no excluye a B.

Para nuestros propósitos, definimos al operador de cotenabilidad como

$$A \circ B =_{def} \neg (A \to \neg B)$$

Con esta definición verifique las siguientes propiedades, utilizando el razonamiento clásico disponible con las tácticas y propiedades discutidas en clase.

- a) Conmutatividad: $A \circ B \leftrightarrow B \circ A$
- b) Asociatividad: $A \circ (B \circ C) \leftrightarrow (A \circ B) \circ C$
- c) Distributividad: $(A \circ B) \lor (A \circ C) \leftrightarrow A \circ (B \lor C)$
- d) Fusion: $(A \to B \to C) \leftrightarrow A \circ B \to C$
- e) Definición de implicación: $(A \to B) \leftrightarrow \neg (A \circ \neg B)$
- 4. Verificar cada argumento lógico mediante una proposición en Coq.
 - a) $\exists x(Ax \land Bx) \rightarrow \forall x(Bx \rightarrow Cx), Ba \land \neg Ca \vdash \neg \forall xAx$
 - b) $\exists x (\neg Bxm \land \forall y (Cy \rightarrow \neg Gxy)), \ \forall z (\neg \forall y (Wy \rightarrow Gzy) \rightarrow Bzm) \vdash \forall x (Cx \rightarrow \neg Wx)$
 - c) $\neg \forall x (\neg Px \lor \neg Hx) \to \forall x (Cx \land \forall y (Ly \to Axy)), \exists x (Hx \land \forall y (Ly \to Axy)) \to \forall x (Rx \land \forall y Bxy) \vdash \neg \forall x \forall y Bxy \to \forall x (\neg Px \lor \neg Hx)$

¹https://coq.inria.fr/library/Coq.Logic.Classical.html

Cualquier sistema

5. Realizar las siguientes derivaciones indicando qué sistema usaste. Considera que $\vdash_m, \vdash_i \circ \vdash_c$ es lógica minimal, intuisionista y clásica, respectivamente.

$$\blacksquare A \to B, \neg (A \lor C) \to D, A \lor B \to C \vdash \neg D \to C$$

$$A \lor B \vdash (\neg D \to C) \land (\neg B \to \neg A) \to (C \to \neg B) \to D$$

$$\forall x (Px \lor Bx \to \neg Rx), \ \forall x (Sx \to Rx) \vdash \forall x (Px \to \neg Sx \lor Tx)$$

$$\blacksquare \vdash \forall x (Px \land \exists y By) \rightarrow \exists x (Px \land Bx)$$

$$\blacksquare \exists x \forall y Pxy \vdash \forall y \exists x Pxy$$