

# Segunda parte (ex.3)

De EjerciciosLMF2014

header {\* Examen 3 \*}

```
theory ex3_sol
```

```
imports Main
```

```
begin
```

```
text {*
```

Reglas básicas de deducción natural de la lógica proposicional,  
de los cuantificadores y de la igualdad:

- conjI:  $\llbracket P; Q \rrbracket \Rightarrow P \wedge Q$
- conjunct1:  $P \wedge Q \Rightarrow P$
- conjunct2:  $P \wedge Q \Rightarrow Q$
- notnotD:  $\neg\neg P \Rightarrow P$
- mp:  $\llbracket P \rightarrow Q; P \rrbracket \Rightarrow Q$
- impI:  $(P \Rightarrow Q) \Rightarrow P \rightarrow Q$
- disjI1:  $P \Rightarrow P \vee Q$
- disjI2:  $Q \Rightarrow P \vee Q$
- disjE:  $\llbracket P \vee Q; P \Rightarrow R; Q \Rightarrow R \rrbracket \Rightarrow R$
- FalseE:  $\text{False} \Rightarrow P$
- notE:  $\llbracket \neg P; P \rrbracket \Rightarrow R$
- notI:  $(P \Rightarrow \text{False}) \Rightarrow \neg P$
- iffI:  $\llbracket P \Rightarrow Q; Q \Rightarrow P \rrbracket \Rightarrow P = Q$
- iffD1:  $\llbracket Q = P; Q \rrbracket \Rightarrow P$
- iffD2:  $\llbracket P = Q; Q \rrbracket \Rightarrow P$
- ccontr:  $(\neg P \Rightarrow \text{False}) \Rightarrow P$
  
- allI:  $\llbracket \forall x. P x; P x \Rightarrow R \rrbracket \Rightarrow R$
- allE:  $(\forall x. P x) \Rightarrow \forall x. P x$
- exI:  $P x \Rightarrow \exists x. P x$
- exE:  $\llbracket \exists x. P x; \forall x. P x \Rightarrow Q \rrbracket \Rightarrow Q$
  
- refl:  $t = t$
- subst:  $\llbracket s = t; P s \rrbracket \Rightarrow P t$
- trans:  $\llbracket r = s; s = t \rrbracket \Rightarrow r = t$
- sym:  $s = t \Rightarrow t = s$
- not\_sym:  $t \neq s \Rightarrow s \neq t$
- ssubst:  $\llbracket t = s; P s \rrbracket \Rightarrow P t$
- box\_equals:  $\llbracket a = b; a = c; b = d \rrbracket \Rightarrow a = d$
- arg\_cong:  $x = y \Rightarrow f x = f y$
- fun\_cong:  $f = g \Rightarrow f x = g x$
- cong:  $\llbracket f = g; x = y \rrbracket \Rightarrow f x = g y$

```
}
```

CLASES PARTICULARES, TUTORÍAS TÉCNICAS ONLINE  
LLAMA O ENVÍA WHATSAPP: 689 45 44 70

---

ONLINE PRIVATE LESSONS FOR SCIENCE STUDENTS  
CALL OR WHATSAPP: 689 45 44 70

$\forall x. P x \rightarrow (\forall y. Q y \rightarrow R x y), \exists x. P x \wedge (\exists y. \neg(R x y)) \vdash \neg(\forall x. Q x) \quad *$

```
lemma ej_2_c:
assumes "∀x. P x → ( ∀y. Q y → R x y ), ∃x. P x ∧ ( ∃y. ¬(R x y) ) "
shows "¬( ∀x. Q x )"
proof
assume "∀x. Q x"
obtain a where 1: "P a ∧ ( ∃y. ¬(R a y) )" using assms (2) ..
hence "∃y. ¬(R a y)" by (rule conjunct2)
then obtain b where "¬(R a b)" ..
have "P a" using 1 by (rule conjunct1)
have "P a → ( ∀y. Q y → R a y )" using assms (1) ..
hence " ∀y. Q y → R a y" using `P a` by (rule mp)
hence "Q b → R a b" ..
have "Q b" using ` ∀x. Q x` ..
with `Q b → R a b` have "R a b" ..
with `¬(R a b)` show False ..
qed
```

text {\*

Ejercicio . Definir la función  
suma :: "nat list ⇒ nat"  
tal que (suma xs) es la suma de los elementos de la lista de números  
naturales xs. Por ejemplo,  
suma [3::nat,2,4] = 9

\*}

```
fun suma :: "nat list ⇒ nat" where
"suma []      = 0"
| "suma (x#xs) = x + suma xs"

value "suma [6::nat,2,4]" -- "= 12"
```

text {\*

Ejercicio. Demostrar o refutar  
suma (xs @ ys) = suma xs + suma ys

\*}

```
lemma suma_append:
"suma (xs @ ys) = suma xs + suma ys"
proof (induct xs)
show "suma ([] @ ys) = suma [] + suma ys" by simp
next
fix a xs
```

CLASES PARTICULARES, TUTORÍAS TÉCNICAS ONLINE  
LLAMA O ENVÍA WHATSAPP: 689 45 44 70

ONLINE PRIVATE LESSONS FOR SCIENCE STUDENTS  
CALL OR WHATSAPP:689 45 44 70

qed

www.cartagena99.com no se hace responsable de la información contenida en el presente documento en virtud al  
Artículo 17.1 de la Ley de Servicios de la Sociedad de la Información y de Comercio Electrónico, de 11 de julio de 2002.

Si la información contenida en el documento es ilícita o lesiona bienes o derechos de un tercero hágalos saber y será retirada.



CLASES PARTICULARES, TUTORÍAS TÉCNICAS ONLINE  
LLAMA O ENVÍA WHATSAPP: 689 45 44 70

---

ONLINE PRIVATE LESSONS FOR SCIENCE STUDENTS  
CALL OR WHATSAPP: 689 45 44 70