

Ejercicios de lógica de primer orden con Lean

José A. Alonso Jiménez

Grupo de Lógica Computacional
Dpto. de Ciencias de la Computación e Inteligencia Artificial
Universidad de Sevilla
Sevilla, 12 de diciembre de 2020

Esta obra está bajo una licencia Reconocimiento-NoComercial-CompartirIgual 2.5 Spain de Creative Commons.

Se permite:

- copiar, distribuir y comunicar públicamente la obra
- hacer obras derivadas

Bajo las condiciones siguientes:

Reconocimiento. Debe reconocer los créditos de la obra de la manera especificada por el autor.



No comercial. No puede utilizar esta obra para fines comerciales.



Compartir bajo la misma licencia. Si altera o transforma esta obra, o genera una obra derivada, sólo puede distribuir la obra generada bajo una licencia idéntica a ésta.

- Al reutilizar o distribuir la obra, tiene que dejar bien claro los términos de la licencia de esta obra.
- Algunas de estas condiciones pueden no aplicarse si se obtiene el permiso del titular de los derechos de autor.

Esto es un resumen del texto legal (la licencia completa). Para ver una copia de esta licencia, visite <http://creativecommons.org/licenses/by-nc-sa/2.5/es/> o envíe una carta a Creative Commons, 559 Nathan Abbott Way, Stanford, California 94305, USA.

Índice general

1	Introducción	5
2	Ejercicios sobre cuantificadores	7
2.1	$\forall x, P x \rightarrow Q x \vdash (\forall x, P x) \rightarrow (\forall x, Q x)$	7
2.1.1	$\exists x, \neg(P x) \vdash \neg(\forall x, P x)$	9
2.2	$\forall x, P x \vdash \forall y, P y$	11
2.3	$\forall x, P x \rightarrow Q x \vdash (\forall x, \neg(Q x)) \rightarrow (\forall x, \neg(P x))$	12
2.4	$\forall x, P x \rightarrow \neg(Q x) \vdash \neg(\exists x, P x \wedge Q x)$	13
2.5	$\forall x y, P x y \vdash \forall u v, P u v$	13
2.6	$\exists x y, P x y \vdash \exists u v, P u v$	14
2.7	$\exists x, \forall y, P x y \vdash \forall y, \exists x, P x y$	15
2.8	$\exists x, P a \rightarrow Q x \vdash P a \rightarrow (\exists x, Q x)$	15
2.9	$P a \rightarrow (\exists x, Q x) \vdash \exists x, P a \rightarrow Q x$	16
2.10	$P a \rightarrow (\exists x, Q x) \vdash \exists x, P a \rightarrow Q x$	17
2.11	$(\exists x, P x) \rightarrow Q a \vdash \forall x, P x \rightarrow Q a$	17
2.12	$\forall x, P x \rightarrow Q a \vdash \exists x, P x \rightarrow Q a$	18
2.13	$(\forall x, P x) \vee (\forall x, Q x) \vdash \forall x, P x \vee Q x$	19
2.14	$\exists x, P x \wedge Q x \vdash (\exists x, P x) \wedge (\exists x, Q x)$	19
2.15	$\forall x y, P y \rightarrow Q x \vdash (\exists y, P y) \rightarrow (\forall x, Q x)$	20
2.16	$\neg(\forall x, \neg(P x)) \vdash \exists x, P x$	21
2.17	$\forall x, \neg(P x) \vdash \neg(\exists x, P x)$	22
2.18	$\exists x, P x \vdash \neg(\forall x, \neg(P x))$	23
2.19	$P a \rightarrow (\forall x, Q x) \vdash \forall x, P a \rightarrow Q x$	24
2.20	$\forall x y z, R x y \wedge R y z \rightarrow R x z; \forall x, \neg(R x x) \vdash \forall x y, R x y \rightarrow \neg(R y x)$	24
2.21	$\forall x, P x \vee Q x; \exists x, \neg Q x, \forall x, R x \rightarrow \neg P x \vdash \exists x, \neg R x$	25
2.22	$\forall x, P x \rightarrow Q x \vee R x; \neg \exists x, P x \wedge R x \vdash \forall x, P x \rightarrow Q x$	26
2.23	$\exists x y, R x y \vee R y x \vdash \exists x y, R x y$	26
2.24	$(\exists x, \forall y, P x y) \rightarrow (\forall y, \exists x, P x y)$	27
2.25	$(\forall x, P x \rightarrow Q) \leftrightarrow ((\exists x, P x) \rightarrow Q)$	28
2.26	$((\forall x, P x) \wedge (\forall x, Q x)) \leftrightarrow (\forall x, P x \wedge Q x)$	28
2.27	$((\exists x, P x) \vee (\exists x, Q x)) \leftrightarrow (\exists x, P x \vee Q x)$	29

2.28	$(\neg(\forall x, P x)) \leftrightarrow (\exists x, \neg P x)$	30
3	Ejercicios sobre igualdad y funciones	33
3.1	$P a \vdash \forall x, x = a \rightarrow P x$	33
3.2	$\exists x y, R x y \vee R y x; \neg \exists x, R x x \vdash \exists x y, x \neq y$	34
3.3	$\forall x, P a x x; \forall xyz, P x y z \rightarrow P (f x) y (f z) \vdash P (f a) a (f a)$	34
3.4	$\forall x, P a x x; \forall xyz, P x y z \rightarrow P (f x) y (f z) \vdash \exists z, P (f a) z (f (f a))$	35
3.5	$\forall y, Q a y; \forall xy, Q x y \rightarrow Q (s x) (s y) \vdash \exists z, Q a z \wedge Q z (s (s a))$	36
3.6	$x = f x; P (f x) \vdash P x$	37
3.7	$x = f x, \text{triple } (f x) (f x) x \vdash \text{triple } x x x$	38
4	Bibliografía	41

Capítulo 1

Introducción

Este libro es una colección de soluciones de ejercicios de lógica de primer orden (LPO) formalizadas con [Lean](#) que complementa el libro de [Lógica con Lean](#) y es continuación del libro [Ejercicios de lógica proposicional con Lean](#).

Para cada uno de los ejercicios se formalizan las soluciones en distintos estilos:

- aplicativo usando tácticas con razonamiento hacia atrás,
- declarativo (o estructurado) con razonamiento hacia adelante,
- funcional con términos del tipo especificado y
- automático.

Las demostraciones funcionales se obtienen mediante una sucesión de transformaciones de una aplicativo (o declarativa) eliminando elementos no esenciales.

Además, al final de cada ejercicio se encuentra un enlace al código y otro a una sesión de Lean en la Web que contiene la solución del ejercicio.

Capítulo 2

Ejercicios sobre cuantificadores

2.1. $\forall x, P x \rightarrow Q x \vdash (\forall x, P x) \rightarrow (\forall x, Q x)$

```
-- Ejercicio 1. Demostrar
--    $\forall x, P x \rightarrow Q x \vdash (\forall x, P x) \rightarrow (\forall x, Q x)$ 
```

```
import tactic

variable {U : Type}
variables {P Q : U -> Prop}

-- 1ª demostración
example
  (h :  $\forall x, P x \rightarrow Q x$ )
  :  $(\forall x, P x) \rightarrow (\forall x, Q x) :=$ 
begin
  intros h1 a,
  exact (h a) (h1 a),
end

-- 2ª demostración
example
  (h :  $\forall x, P x \rightarrow Q x$ )
  :  $(\forall x, P x) \rightarrow (\forall x, Q x) :=$ 
 $\lambda$  h1 a, (h a) (h1 a)

-- 3ª demostración
example
  (h :  $\forall x, P x \rightarrow Q x$ )
```

```

: ( $\forall x, P x \rightarrow Q x$ ) :=
assume h1 :  $\forall x, P x$ ,
show  $\forall x, Q x$ , from
  assume a,
  have h2 :  $P a \rightarrow Q a$ ,
    from h a,
  have h3 :  $P a$ ,
    from h1 a,
  show  $Q a$ ,
    from h2 h3

-- 4ª demostración
example
  (h :  $\forall x, P x \rightarrow Q x$ )
  : ( $\forall x, P x \rightarrow Q x$ ) :=
assume h1 :  $\forall x, P x$ ,
show  $\forall x, Q x$ , from
  assume a,
  have h2 :  $P a \rightarrow Q a$ ,
    from h a,
  have h3 :  $P a$ ,
    from h1 a,
  h2 h3

-- 5ª demostración
example
  (h :  $\forall x, P x \rightarrow Q x$ )
  : ( $\forall x, P x \rightarrow Q x$ ) :=
assume h1 :  $\forall x, P x$ ,
show  $\forall x, Q x$ , from
  assume a,
  (h a) (h1 a)

-- 6ª demostración
example
  (h :  $\forall x, P x \rightarrow Q x$ )
  : ( $\forall x, P x \rightarrow Q x$ ) :=
assume h1 :  $\forall x, P x$ ,
 $\lambda a, (h a) (h1 a)$ 

-- 7ª demostración
example
  (h :  $\forall x, P x \rightarrow Q x$ )
  : ( $\forall x, P x \rightarrow Q x$ ) :=
 $\lambda h1 a, (h a) (h1 a)$ 

```



```

-- 8ª demostración
example
  (h :  $\forall x, P x \rightarrow Q x$ )
  :  $(\forall x, P x) \rightarrow (\forall x, Q x) :=
-- by library_search
forall_imp h

-- 9ª demostración
example
  (h :  $\forall x, P x \rightarrow Q x$ )
  :  $(\forall x, P x) \rightarrow (\forall x, Q x) :=
-- by hint
by tauto

-- 10ª demostración
example
  (h :  $\forall x, P x \rightarrow Q x$ )
  :  $(\forall x, P x) \rightarrow (\forall x, Q x) :=
by finish$$$ 
```

Enlaces al [código](#) y a la [sesión en Lean Web](#).

2.1.1. $\exists x, \neg(P x) \vdash \neg(\forall x, P x)$

Enlaces al [código](#) y a la [sesión en Lean Web](#).

```

-----
-- Ejercicio 2. Demostrar
--  $\exists x, \neg(P x) \vdash \neg(\forall x, P x)$ 
-----

import tactic

variable (U : Type)
variable (P : U -> Prop)

-- 1ª demostración
example
  (h :  $\exists x, \neg(P x)$ )
  :  $\neg(\forall x, P x) :=
begin
  intro h1,
  cases h with a h2,
  apply h2,$ 
```

```

    exact h1 a,
end

-- 2ª demostración
example
  (h:  $\exists x, \neg(P\ x)$ )
  :  $\neg(\forall x, P\ x) :=$ 
begin
  intro h1,
  cases h with a h2,
  exact h2 (h1 a),
end

-- 3ª demostración
example :
  ( $\exists x, \neg(P\ x)$ )  $\rightarrow \neg(\forall x, P\ x) :=$ 
begin
  rintro ⟨a, h2⟩ h1,
  exact h2 (h1 a),
end

-- 4ª demostración
example :
  ( $\exists x, \neg(P\ x)$ )  $\rightarrow \neg(\forall x, P\ x) :=$ 
 $\lambda \langle a, h2 \rangle h1, h2\ (h1\ a)$ 

-- 5ª demostración
example
  (h:  $\exists x, \neg(P\ x)$ )
  :  $\neg(\forall x, P\ x) :=$ 
assume h1 :  $\forall x, P\ x$ ,
exists.elim h
  (
    assume a,
    assume h2 :  $\neg(P\ a)$ ,
    have h3 :  $P\ a$ ,
    from h1 a,
    show false,
    from h2 h3 )

-- 6ª demostración
example
  (h:  $\exists x, \neg(P\ x)$ )
  :  $\neg(\forall x, P\ x) :=$ 
assume h1 :  $\forall x, P\ x$ ,
exists.elim h

```

```

( assume a,
  assume h2 :  $\neg(P\ a)$ ,
  h2 (h1 a) )

-- 7ª demostración
example
  (h:  $\exists x, \neg(P\ x)$ )
  :  $\neg(\forall x, P\ x)$  :=
assume h1 :  $\forall x, P\ x$ ,
exists.elim h
  ( $\lambda\ a\ h2, h2\ (h1\ a)$  )

-- 8ª demostración
example
  (h:  $\exists x, \neg(P\ x)$ )
  :  $\neg(\forall x, P\ x)$  :=
 $\lambda\ h1, exists.elim\ h\ (\lambda\ a\ h2, h2\ (h1\ a))$ 

-- 9ª demostración
example
  (h:  $\exists x, \neg(P\ x)$ )
  :  $\neg(\forall x, P\ x)$  :=
-- by library_search
not_forall.mpr h

-- 10ª demostración
example
  (h:  $\exists x, \neg(P\ x)$ )
  :  $\neg(\forall x, P\ x)$  :=
-- by hint
by tauto

-- 11ª demostración
example
  (h:  $\exists x, \neg(P\ x)$ )
  :  $\neg(\forall x, P\ x)$  :=
by finish

```

2.2. $\forall x, P x \vdash \forall y, P y$

```
-- Ejercicio. Demostrar
--    $\forall x, P x \vdash \forall y, P y$ 
-----
```

```
import tactic
```

```
variable {U : Type}
variable {P : U -> Prop}
```

```
-- 1ª demostración
```

```
example
  (h :  $\forall x, P x$ )
  :  $\forall y, P y$  :=
```

```
begin
  intro,
  exact h y,
end
```

Enlaces al [código](#) y a la [sesión en Lean Web](#).

2.3. $\forall x, P x \rightarrow Q x \vdash (\forall x, \neg(Q x)) \rightarrow (\forall x, \neg(P x))$

```
-----
-- Ejercicio. Demostrar
--    $\forall x, P x \rightarrow Q x \vdash (\forall x, \neg(Q x)) \rightarrow (\forall x, \neg(P x))$ 
-----
```

```
import tactic
```

```
variable {U : Type}
variables {P Q : U -> Prop}
```

```
-- 1ª demostración
```

```
example
  (h :  $\forall x, P x \rightarrow Q x$ )
  :  $(\forall x, \neg(Q x)) \rightarrow (\forall x, \neg(P x))$  :=
```

```
begin
  intros h1 a h2,
  apply h1 a,
  apply h a,
  exact h2,
end
```

Enlaces al [código](#) y a la [sesión en Lean Web](#).

2.4. $\forall x, P x \rightarrow \neg(Q x) \vdash \neg(\exists x, P x \wedge Q x)$

```

-----
-- Ejercicio. Demostrar
--    $\forall x, P x \rightarrow \neg(Q x) \vdash \neg(\exists x, P x \wedge Q x)$ 
-----

```

```

import tactic

variable {U : Type}
variables {P Q : U -> Prop}

```

```

-- 1ª demostración
example
  (h :  $\forall x, P x \rightarrow \neg(Q x)$ )
  :  $\neg(\exists x, P x \wedge Q x)$  :=

```

```

begin
  intro h1,
  cases h1 with a h2,
  apply h a,
  { exact h2.1, },
  { exact h2.2, },
end

```

```

-- 2ª demostración
example
  (h :  $\forall x, P x \rightarrow \neg(Q x)$ )
  :  $\neg(\exists x, P x \wedge Q x)$  :=

```

```

begin
  rintro ⟨a,h1,h2⟩,
  apply h a,
  assumption,
  assumption,
end

```

Enlaces al [código](#) y a la [sesión en Lean Web](#).

2.5. $\forall x y, P x y \vdash \forall u v, P u v$

```

-----
-- Ejercicio. Demostrar
--    $\forall x y, P x y \vdash \forall u v, P u v$ 
-----

```

```

import tactic

variable {U : Type}
variable {P : U → U → Prop}

-- 1ª demostración
example
  (h : ∀ x y, P x y)
  : ∀ u v, P u v :=
begin
  intros a b,
  exact h a b,
end

-- 2ª demostración
example
  (h : ∀ x y, P x y)
  : ∀ u v, P u v :=
λ a b, h a b

-- 3ª demostración
example
  (h : ∀ x y, P x y)
  : ∀ u v, P u v :=
h

```

Enlaces al [código](#) y a la [sesión en Lean Web](#).

2.6. $\exists x y, P x y \vdash \exists u v, P u v$

```

-----
-- Ejercicio. Demostrar
--    $\exists x y, P x y \vdash \exists u v, P u v$ 
-----

import tactic

variable {U : Type}
variable {P : U → U → Prop}

-- 1ª demostración
example
  (h : ∃ x y, P x y)

```

```

:  $\exists u v, P u v :=$ 
begin
  rcases h with  $\langle a, b, h1 \rangle$ ,
  use [a,b],
  exact h1,
end

```

Enlaces al [código](#) y a la [sesión en Lean Web](#).

2.7. $\exists x, \forall y, P x y \vdash \forall y, \exists x, P x y$

```

-- Ejercicio. Demostrar
--  $\exists x, \forall y, P x y \vdash \forall y, \exists x, P x y$ 

```

```

import tactic

variable {U : Type}
variable {P : U → U → Prop}

-- 1ª demostración
example
  (h :  $\exists x, \forall y, P x y$ )
  :  $\forall y, \exists x, P x y :=$ 
begin
  intro b,
  cases h with a h1,
  use a,
  exact h1 b,
end

```

Enlaces al [código](#) y a la [sesión en Lean Web](#).

2.8. $\exists x, P a \rightarrow Q x \vdash P a \rightarrow (\exists x, Q x)$

```

-- Ejercicio. Demostrar
--  $\exists x, P a \rightarrow Q x \vdash P a \rightarrow (\exists x, Q x)$ 

```

```

import tactic

variable (U : Type)
variable (a : U)
variables (P Q : U -> Prop)

-- 1ª demostración
example
  (h :  $\exists x, P a \rightarrow Q x$ )
  :  $P a \rightarrow (\exists x, Q x) :=$ 
begin
  intro h1,
  cases h with b h2,
  use b,
  apply h2,
  exact h1,
end

```

Enlaces al [código](#) y a la [sesión en Lean Web](#).

2.9. $P a \rightarrow (\exists x, Q x) \vdash \exists x, P a \rightarrow Q x$

```

-----
-- Ejercicio. Demostrar
--    $P a \rightarrow (\exists x, Q x) \vdash \exists x, P a \rightarrow Q x$ 
-----

import tactic

variable (U : Type)
variable (a : U)
variables (P Q : U -> Prop)

-- 1ª demostración
example
  (h :  $P a \rightarrow (\exists x, Q x)$ )
  :  $\exists x, P a \rightarrow Q x :=$ 
begin
  by_cases h1 : P a,
  { cases (h h1) with b h2,
    use b,
    intro,
    exact h2, },

```



```
{ use a, },
end
```

Enlaces al [código](#) y a la [sesión en Lean Web](#).

2.10. $P\ a \rightarrow (\exists\ x, Q\ x) \vdash \exists\ x, P\ a \rightarrow Q\ x$

```
-- Ejercicio. Demostrar
--   P a → (∃ x, Q x) ⊢ ∃ x, P a → Q x
--
```

```
import tactic

variable (U : Type)
variable (a : U)
variables (P Q : U → Prop)
```

```
-- 1ª demostración
```

```
example
  (h : P a → (∃ x, Q x))
  : ∃ x, P a → Q x :=
begin
  by_cases h1 : P a,
  { cases (h h1) with b h2,
    use b,
    intro,
    exact h2, },
  { use a, },
end
```

Enlaces al [código](#) y a la [sesión en Lean Web](#).

2.11. $(\exists\ x, P\ x) \rightarrow Q\ a \vdash \forall\ x, P\ x \rightarrow Q\ a$

```
-- Ejercicio. Demostrar
--   (∃ x, P x) → Q a ⊢ ∀ x, P x → Q a
--
```

```
import tactic
```

```

variable (U : Type)
variable (a : U)
variables (P Q : U -> Prop)

-- 1ª demostración
example
  (h : (∃ x, P x) → Q a)
  : ∀ x, P x → Q a :=
begin
  intros b h1,
  apply h,
  use b,
  exact h1,
end

```

Enlaces al [código](#) y a la [sesión en Lean Web](#).

2.12. $\forall x, P x \rightarrow Q a \vdash \exists x, P x \rightarrow Q a$

```

-----
-- Ejercicio. Demostrar
--    $\forall x, P x \rightarrow Q a \vdash \exists x, P x \rightarrow Q a$ 
-----

import tactic

variable (U : Type)
variable (a : U)
variables (P Q : U -> Prop)

-- 1ª demostración
example
  (h : ∀ x, P x → Q a)
  : ∃ x, P x → Q a :=
begin
  by_cases h1: P a,
  { use a,
    exact h a, },
  { use a, },
end

```

Enlaces al [código](#) y a la [sesión en Lean Web](#).

2.13. $(\forall x, P x) \vee (\forall x, Q x) \vdash \forall x, P x \vee Q x$

```

-----
-- Ejercicio. Demostrar
--    $(\forall x, P x) \vee (\forall x, Q x) \vdash \forall x, P x \vee Q x$ 
-----

```

```

import tactic

variable (U : Type)
variables (P Q : U → Prop)

-- 1ª demostración
example
  (h :  $(\forall x, P x) \vee (\forall x, Q x)$ )
  :  $\forall x, P x \vee Q x$  :=
begin
  intro a,
  rcases h with (h1 | h2),
  { left,
    exact h1 a, },
  { right,
    exact h2 a, },
end

```

Enlaces al [código](#) y a la [sesión en Lean Web](#).

2.14. $\exists x, P x \wedge Q x \vdash (\exists x, P x) \wedge (\exists x, Q x)$

```

-----
-- Ejercicio. Demostrar
--    $\exists x, P x \wedge Q x \vdash (\exists x, P x) \wedge (\exists x, Q x)$ 
-----

```

```

import tactic

variable (U : Type)
variables (P Q : U → Prop)

-- 1ª demostración
example
  (h :  $\exists x, P x \wedge Q x$ )
  :  $(\exists x, P x) \wedge (\exists x, Q x)$  :=

```

```

begin
  rcases h with ⟨a, hP, hQ⟩,
  split,
  { use a,
    exact hP, },
  { use a,
    exact hQ, },
end

-- 1ª demostración
example
  (h : ∃ x, P x ∧ Q x)
  : (∃ x, P x) ∧ (∃ x, Q x) :=
begin
  rcases h with ⟨a, hP, hQ⟩,
  exact ⟨⟨a, hP⟩, ⟨a, hQ⟩⟩,
end

```

Enlaces al [código](#) y a la [sesión en Lean Web](#).

2.15. $\forall x y, P y \rightarrow Q x \vdash (\exists y, P y) \rightarrow (\forall x, Q x)$

```

-----
-- Ejercicio. Demostrar
--    $\forall x y, P y \rightarrow Q x \vdash (\exists y, P y) \rightarrow (\forall x, Q x)$ 
-----

import tactic

variable (U : Type)
variables (P Q : U → Prop)

-- 1ª demostración
example
  (h : ∀ x y, P y → Q x)
  : (∃ y, P y) → (∀ x, Q x) :=
begin
  intros h1 a,
  cases h1 with b h2,
  apply (h a b),
  exact h2,
end

```

```

-- 2ª demostración
example
  (h :  $\forall x y, P y \rightarrow Q x$ )
  :  $(\exists y, P y) \rightarrow (\forall x, Q x) :=$ 
begin
  rintro ⟨b, h1⟩ a,
  exact (h a b) h1,
end

-- 3ª demostración
example
  (h :  $\forall x y, P y \rightarrow Q x$ )
  :  $(\exists y, P y) \rightarrow (\forall x, Q x) :=$ 
λ ⟨b, h1⟩ a, (h a b) h1

```

Enlaces al [código](#) y a la [sesión en Lean Web](#).

2.16. $\neg(\forall x, \neg(P x)) \vdash \exists x, P x$

```

-----
-- Ejercicio. Demostrar
--    $\neg(\forall x, \neg(P x)) \vdash \exists x, P x$ 
-----

import tactic

variable (U : Type)
variable (P : U -> Prop)

open_locale classical

-- 1ª demostración
example
  (h :  $\neg(\forall x, \neg(P x))$ )
  :  $\exists x, P x :=$ 
begin
  by_contradiction h1,
  apply h,
  intros a h2,
  apply h1,
  use a,
  exact h2,
end

```

```

-- 2ª demostración
example
  (h: ¬(∀ x, ¬(P x)))
  : ∃ x, P x :=
begin
  push_neg at h,
  exact h,
end

-- 3ª demostración
example
  (h: ¬(∀ x, ¬(P x)))
  : ∃ x, P x :=
-- by library_search
not_forall_not.mp h

```

Enlaces al [código](#) y a la [sesión en Lean Web](#).

2.17. $\forall x, \neg(P x) \vdash \neg(\exists x, P x)$

```

-----
-- Ejercicio. Demostrar
--    $\forall x, \neg(P x) \vdash \neg(\exists x, P x)$ 
-----

import tactic

variable (U : Type)
variable (P : U -> Prop)

-- 1ª demostración
example
  (h : ∀ x, ¬(P x))
  : ¬(∃ x, P x) :=
begin
  rintro ⟨a, h1⟩,
  apply h a,
  exact h1,
end

-- 2ª demostración
example

```

```

(h :  $\forall x, \neg(P x)$ )
:  $\neg(\exists x, P x)$  :=
begin
  push_neg,
  exact h,
end

-- 3ª demostración
example
(h :  $\forall x, \neg(P x)$ )
:  $\neg(\exists x, P x)$  :=
-- by library_search
not_exists.mpr h

```

Enlaces al [código](#) y a la [sesión en Lean Web](#).

2.18. $\exists x, P x \vdash \neg(\forall x, \neg(P x))$

```

-----
-- Ejercicio. Demostrar
--  $\exists x, P x \vdash \neg(\forall x, \neg(P x))$ 
-----

import tactic

variable (U : Type)
variable (P : U -> Prop)

-- 1ª demostración
example
(h :  $\exists x, P x$ )
:  $\neg(\forall x, \neg(P x))$  :=
begin
  intro h1,
  cases h with a h2,
  apply h1 a,
  exact h2,
end

```

Enlaces al [código](#) y a la [sesión en Lean Web](#).

2.19. $P\ a \rightarrow (\forall x, Q\ x) \vdash \forall x, P\ a \rightarrow Q\ x$

```

-----
-- Ejercicio. Demostrar
--    $P\ a \rightarrow (\forall x, Q\ x) \vdash \forall x, P\ a \rightarrow Q\ x$ 
-----

```

```

import tactic

variable (U : Type)
variable (a : U)
variables (P Q : U -> Prop)

```

```

-- 1ª demostración
example
  (h : P a → (∀ x, Q x))
  : ∀ x, P a → Q x :=
begin
  rintro b h1,
  exact (h h1) b,
end

```

Enlaces al [código](#) y a la [sesión en Lean Web](#).

2.20. $\forall x\ y\ z, R\ x\ y \wedge R\ y\ z \rightarrow R\ x\ z; \forall x, \neg(R\ x\ x) \vdash \forall x\ y, R\ x\ y \rightarrow \neg(R\ y\ x)$

```

-----
-- Ejercicio. Demostrar
--    $\{\forall x\ y\ z, R\ x\ y \wedge R\ y\ z \rightarrow R\ x\ z,$ 
--      $\forall x, \neg(R\ x\ x)\}$ 
--    $\vdash \forall x\ y, R\ x\ y \rightarrow \neg(R\ y\ x)$ 
-----

```

```

import tactic

variable {U : Type}
variable {R : U → U → Prop}

```

```

-- 1ª demostración
example
  (h1 : ∀ x y z, R x y ∧ R y z → R x z)

```



```

(h2 :  $\forall x, \neg(R x x)$ )
:  $\forall x y, R x y \rightarrow \neg(R y x) :=$ 
begin
  intros a b h3 h4,
  apply h2 a,
  apply h1 a b a,
  exact ⟨h3, h4⟩,
end

```

Enlaces al [código](#) y a la [sesión en Lean Web](#).

2.21. $\forall x, P x \vee Q x; \exists x, \neg Q x, \forall x, R x \rightarrow \neg P x \vdash \exists x, \neg R x$

```

-----
-- Ejercicio. Demostrar
--  $\forall x, P x \vee Q x; \exists x, \neg Q x; \forall x, R x \rightarrow \neg P x \vdash \exists x, \neg R x$ 
-----

import tactic

variable (U : Type)
variables (P Q R : U → Prop)

-- 1ª demostración
example
  (h1 :  $\forall x, P x \vee Q x$ )
  (h2 :  $\exists x, \neg Q x$ )
  (h3 :  $\forall x, R x \rightarrow \neg P x$ )
  :  $\exists x, \neg R x :=$ 
begin
  cases h2 with a h4,
  use a,
  intro h5,
  apply h4,
  cases (h1 a) with h6 h7,
  { exfalso,
    apply (h3 a) h5,
    exact h6, },
  { exact h7, },
end

```

Enlaces al [código](#) y a la [sesión en Lean Web](#).

2.22. $\forall x, P x \rightarrow Q x \vee R x; \neg \exists x, P x \wedge R x \vdash \forall x, P x \rightarrow Q x$

```

-----
-- Ejercicio. Demostrar
--    $\forall x, P x \rightarrow Q x \vee R x; \neg \exists x, P x \wedge R x \vdash \forall x, P x \rightarrow Q x$ 
-----

import tactic

variable (U : Type)
variables (P Q R : U → Prop)

-- 1ª demostración
example
  (h1 :  $\forall x, P x \rightarrow Q x \vee R x$ )
  (h2 :  $\neg \exists x, P x \wedge R x$ )
  :  $\forall x, P x \rightarrow Q x :=$ 
begin
  intros a h3,
  cases (h1 a) h3 with h4 h5,
  { exact h4, },
  { exfalso,
    apply h2,
    use a,
    exact ⟨h3, h5⟩, },
end

```

Enlaces al [código](#) y a la [sesión en Lean Web](#).

2.23. $\exists x y, R x y \vee R y x \vdash \exists x y, R x y$

```

-----
-- Ejercicio. Demostrar
--    $\exists x y, R x y \vee R y x \vdash \exists x y, R x y$ 
-----

import tactic

variable {U : Type}
variable {R : U → U → Prop}

```

```
-- 1ª demostración
example
  (h :  $\exists x \ y, R \ x \ y \vee R \ y \ x$ )
  :  $\exists x \ y, R \ x \ y :=$ 
begin
  rcases h with ⟨a, b, (h1 | h2)⟩,
  { use [a, b],
    exact h1, },
  { use [b, a],
    exact h2, },
end
```

Enlaces al [código](#) y a la [sesión en Lean Web](#).

2.24. $(\exists x, \forall y, P \ x \ y) \rightarrow (\forall y, \exists x, P \ x \ y)$

```
-----
-- Ejercicio. Demostrar
--    $(\exists x, \forall y, P \ x \ y) \rightarrow (\forall y, \exists x, P \ x \ y)$ 
-----

import tactic

variable {U : Type}
variable {P : U → U → Prop}

-- 1ª demostración
example :
   $(\exists x, \forall y, P \ x \ y) \rightarrow (\forall y, \exists x, P \ x \ y) :=$ 
begin
  intros h b,
  cases h with a h1,
  use a,
  exact h1 b,
end
```

Enlaces al [código](#) y a la [sesión en Lean Web](#).

2.25. $(\forall x, P x \rightarrow Q) \leftrightarrow ((\exists x, P x) \rightarrow Q)$

```

-----
-- Ejercicio. Demostrar
--  $(\forall x, P x \rightarrow Q) \leftrightarrow ((\exists x, P x) \rightarrow Q)$ 
-----

```

```

import tactic

variable (U : Type)
variable (P : U -> Prop)
variable (Q : Prop)

-- 1ª demostración
example :
   $(\forall x, P x \rightarrow Q) \leftrightarrow ((\exists x, P x) \rightarrow Q) :=$ 
begin
  split,
  { rintro h1 ⟨a, h2⟩,
    exact h1 a h2, },
  { intros h3 a h4,
    apply h3,
    use a,
    exact h4, },
end

```

Enlaces al [código](#) y a la [sesión en Lean Web](#).

2.26. $((\forall x, P x) \wedge (\forall x, Q x)) \leftrightarrow (\forall x, P x \wedge Q x)$

```

-----
-- Ejercicio. Demostrar
--  $((\forall x, P x) \wedge (\forall x, Q x)) \leftrightarrow (\forall x, P x \wedge Q x)$ 
-----

```

```

import tactic

variable (U : Type)
variables (P Q : U -> Prop)

-- 1ª demostración
example :
   $((\forall x, P x) \wedge (\forall x, Q x)) \leftrightarrow (\forall x, P x \wedge Q x) :=$ 

```

```

begin
  split,
  { rintros ⟨h1, h2⟩ a,
    exact ⟨h1 a, h2 a⟩, },
  { intro h3,
    split,
    { intro a,
      exact (h3 a).left, },
    { intro a,
      exact (h3 a).right, }},
end

```

Enlaces al [código](#) y a la [sesión en Lean Web](#).

2.27. $((\exists x, P\ x) \vee (\exists x, Q\ x)) \leftrightarrow (\exists x, P\ x \vee Q\ x)$

```

-----
-- Ejercicio. Demostrar o refutar
--    $((\exists x, P\ x) \vee (\exists x, Q\ x)) \leftrightarrow (\exists x, P\ x \vee Q\ x)$ 
-----

import tactic

variable (U : Type)
variables (P Q : U → Prop)

-- 1ª demostración
example :
   $((\exists x, P\ x) \vee (\exists x, Q\ x)) \leftrightarrow (\exists x, P\ x \vee Q\ x) :=
begin
  split,
  { rintro (⟨a, h1⟩ | ⟨a, h2⟩),
    { use a,
      left,
      exact h1, },
    { use a,
      right,
      exact h2, }},
  { rintro ⟨a, (h3 | h4)⟩,
    { left,
      use a,
      exact h3, },
    { right,$ 
```

```

      use a,
      exact h4, }},
end

```

Enlaces al [código](#) y a la [sesión en Lean Web](#).

2.28. $(\neg(\forall x, P x)) \leftrightarrow (\exists x, \neg P x)$

```

-- Ejercicio 30. Demostrar o refutar
--       $(\neg(\forall x, P x)) \leftrightarrow (\exists x, \neg P x)$ 
--

```

```

import tactic

variable (U : Type)
variable (P : U -> Prop)

open_locale classical

-- 1ª demostración
example :
   $(\neg(\forall x, P x)) \leftrightarrow (\exists x, \neg P x) :=$ 
begin
  split,
  { intro h1,
    by_contradiction h2,
    apply h1,
    intro a,
    by_contradiction h3,
    apply h2,
    use a, },
  { rintro ⟨a, h4⟩ h5,
    apply h4,
    exact h5 a, },
end

-- 2ª demostración
example :
   $(\neg(\forall x, P x)) \leftrightarrow (\exists x, \neg P x) :=$ 
begin
  split,
  { intro h1,

```

```
    push_neg at h1,
    exact h1, },
{ intro h2,
  push_neg,
  exact h2, },
end

-- 3ª demostración
example :
   $(\neg(\forall x, P x)) \leftrightarrow (\exists x, \neg P x) :=$ 
begin
  push_neg,
  trivial,
end

-- 4ª demostración
example :
   $(\neg(\forall x, P x)) \leftrightarrow (\exists x, \neg P x) :=$ 
-- by library_search
not_forall
```

Enlaces al [código](#) y a la [sesión en Lean Web](#).

Capítulo 3

Ejercicios sobre igualdad y funciones

3.1. $P\ a \vdash \forall x, x = a \rightarrow P\ x$

```
-- Ejercicio. Demostrar o refutar  
--    $P\ a \vdash \forall x, x = a \rightarrow P\ x$   
-----
```

```
import tactic  
  
variable (U : Type)  
variable (a : U)  
variables (P Q : U -> Prop)
```

```
-- 1ª demostración  
example  
  (h : P a)  
  :  $\forall x, x = a \rightarrow P\ x :=$   
begin  
  intros b h1,  
  rw h1,  
  exact h,  
end
```

```
-- 1ª demostración  
example  
  (h : P a)  
  :  $\forall x, x = a \rightarrow P\ x :=$   
begin
```

```

intros b h1,
rwa h1,
end

```

Enlaces al [código](#) y a la [sesión en Lean Web](#).

3.2. $\exists x y, R x y \vee R y x; \neg \exists x, R x x \vdash \exists x y, x \neq y$

```

-----
-- Ejercicio. Demostrar o refutar
--    $\exists x y, R x y \vee R y x; \neg \exists x, R x x \vdash \exists x y, x \neq y$ 
-----

import tactic

variable {U : Type}
variable {R : U → U → Prop}

-- 1ª demostración
example
  (h1 :  $\exists x y, R x y \vee R y x$ )
  (h2 :  $\neg (\exists x, R x x)$ )
  :  $\exists (x : U) y, (x \neq y) :=$ 
begin
  rcases h1 with ⟨a, b, h3⟩,
  use [a, b],
  intro h4,
  apply h2,
  use b,
  cases h3 with h5 h6,
  { rwa h4 at h5, },
  { rwa h4 at h6, },
end

```

Enlaces al [código](#) y a la [sesión en Lean Web](#).

3.3. $\forall x, P a x x; \forall xyz, P x y z \rightarrow P (f x) y (f z) \vdash P (f a) a (f a)$

```

-----
-- Ejercicio. Demostrar o refutar
--    $\forall x, P a x x;$ 
--    $\forall xyz, P x y z \rightarrow P (f x) y (f z)$ 
--    $\vdash P (f a) a (f a)$ 
-----

import tactic

variable (U : Type)
variable (P : U → U → U → Prop)
variable (a : U)
variable (f : U → U)

-- 1ª demostración
example
  (h1 :  $\forall x, P a x x$ )
  (h2 :  $\forall x y z, P x y z \rightarrow P (f x) y (f z)$ )
  :  $P (f a) a (f a)$  :=
begin
  apply h2,
  exact h1 a,
end

-- 2ª demostración
example
  (h1 :  $\forall x, P a x x$ )
  (h2 :  $\forall x y z, P x y z \rightarrow P (f x) y (f z)$ )
  :  $P (f a) a (f a)$  :=
h2 a a a (h1 a)

```

Enlaces al [código](#) y a la [sesión en Lean Web](#).

3.4. $\forall x, P a x x; \forall xyz, P x y z \rightarrow P (f x) y (f z) \vdash \exists z, P (f a) z (f (f a))$

```

-----
-- Ejercicio. Demostrar o refutar
--    $\forall x, P a x x; \forall xyz, P x y z \rightarrow P (f x) y (f z) \vdash \exists z, P (f a) z (f (f a))$ 
-----

import tactic

```

```

variable (U : Type)
variable (P : U → U → U → Prop)
variable (a : U)
variable (f : U → U)

-- 1ª demostración
example
  (h1 : ∀ x, P a x x)
  (h2 : ∀ x y z, P x y z → P (f x) y (f z))
  : ∃ z, P (f a) z (f (f a)) :=
begin
  use f a,
  apply h2,
  exact h1 (f a),
end

```

Enlaces al [código](#) y a la [sesión en Lean Web](#).

3.5. $\forall y, Q a y; \forall xy, Q x y \rightarrow Q (s x) (s y) \vdash \exists z, Q a z \wedge Q z (s (s a))$

```

-----
-- Ejercicio. Demostrar o refutar
--    $\forall y, Q a y;$ 
--    $\forall xy, Q x y \rightarrow Q (s x) (s y)$ 
--    $\vdash \exists z, Q a z \wedge Q z (s (s a))$ 
-----

import tactic

variable (U : Type)
variable (Q : U → U → Prop)
variable (a : U)
variable (s : U → U)

-- 1ª demostración
example
  (h1 : ∀ y, Q a y)
  (h2 : ∀ x y, Q x y → Q (s x) (s y))
  : ∃ z, Q a z ∧ Q z (s (s a)) :=
begin
  use a,

```

```

split,
{ exact h1 a, },
{ exact h1 (s (s a)), },
end

```

Enlaces al [código](#) y a la [sesión en Lean Web](#).

3.6. $x = f x; P (f x) \vdash P x$

```

-- -----
-- Ejercicio. Demostrar o refutar
--    $x = f x; P (f x) \vdash P x$ 
-- -----

```

```
import tactic
```

```

variable (U : Type)
variable (P : U → Prop)
variable (f : U → U)
variable (x : U)

```

```
-- 1ª demostración
```

```

example
  (h1 : x = f x)
  (h2 : P (f x))
  : P x :=

```

```

begin
  rw h1,
  exact h2,
end

```

```
-- 2ª demostración
```

```

example
  (h1 : x = f x)
  (h2 : P (f x))
  : P x :=

```

```

begin
  rwa h1,
end

```

```
-- 3ª demostración
```

```

example
  (h1 : x = f x)

```

```

(h2 : P (f x))
: P x :=
by rwa h1

```

Enlaces al [código](#) y a la [sesión en Lean Web](#).

3.7. $x = f x$, $\text{triple } (f x) (f x) x \vdash \text{triple } x x x$

```

-----
-- Ejercicio. Demostrar o refutar
--    $x = f x$ ,  $\text{triple } (f x) (f x) x \vdash \text{triple } x x x$ 
-----

```

```

variable (U : Type)
variable (x : U)
variable (triple : U → U → U → Prop)
variable (f : U → U)

```

```

-- 1ª demostración

```

```

example
  (h1 : x = f x)
  (h2 : triple (f x) (f x) x)
  : triple x x x :=

```

```

begin
  rw ← h1 at h2,
  exact h2,
end

```

```

-- 2ª demostración

```

```

example
  (h1 : x = f x)
  (h2 : triple (f x) (f x) x)
  : triple x x x :=

```

```

begin
  rwa ← h1 at h2,
end

```

```

-- 3ª demostración

```

```

example
  (h1 : x = f x)
  (h2 : triple (f x) (f x) x)
  : triple x x x :=

```

```

by rwa ← h1 at h2

```

Enlaces al [código](#) y a la [sesión en Lean Web](#).

Capítulo 4

Bibliografía

- [Deducción natural en lógica de primer orden](#). ~ J.A. Alonso, A. Cordón, M.J. Hidalgo.
- [Lógica con Lean](#) ~ J.A. Alonso.
 - Cap. 2: Lógica proposicional.
- [Logic and proof](#). ~ J. Avigad, R.Y. Lewis, F. van Doorn.
 - Cap. 4: Propositional Logic in Lean.
- [Logic in Computer Science](#). ~ M. Huth, M. Ryan.
 - Cap. 1.2: Propositional logic. Natural deduction.
- [Theorem proving in Lean](#). ~ J. Avigad, L. de Moura, S. Kong.
 - Cap. 3: Propositions and proofs.