Matemáticas en Lean4

José A. Alonso Jiménez

Grupo de Lógica Computacional Dpto. de Ciencias de la Computación e Inteligencia Artificial Universidad de Sevilla Sevilla, 29 de julio de 2023 Esta obra está bajo una licencia Reconocimiento-NoComercial-Compartirlgual 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.
- Alguna de estas condiciones puede 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 envie una carta a Creative Commons, 559 Nathan Abbott Way, Stanford, California 94305, USA.

Índice general

1.	Introducci	ón	5
	1.1.Resume	n	. 5
	1.2. Presenta	nción panorámica de Lean	. 5
	1.2.1.	Ejemplo de evaluación	
	1.2.2.	Ejemplo de comprobación con check	
	1.2.3.	Ejemplo de definición de funciones	. 6
	1.2.4.	Ejemplo de proposiciones	. 7
	1.2.5.	Ejemplo de teoremas	. 7
	1.2.6.	Ejemplo de demostración	. 9
2.	Aspectos I	básicos del razonamiento matemático en Lean	13
	2.1.Cálculos		. 13
	2.1.1.	Asociativa conmutativa de los reales	. 13
	2.1.2.	Ejercicio sobre aritmética real (1)	. 15
	2.1.3.	Ejercicio sobre aritmética real (2)	. 16
	2.1.4.	Ejemplo de rw con hipótesis	. 18
	2.1.5.	Ejercicio de rw con hipótesis (1)	. 20
	2.1.6.	Ejercicio de rw con hipótesis (2)	. 22
	2.1.7.	Declaración de variables en secciones	. 24
	2.1.8.	Demostración con calc	. 26
	2.1.9.	Ejercicio con calc	
	2.1.10.	Ejercicio: Suma por diferencia	. 31
	2.1.11.	Reescritura en hipótesis y táctica exact	. 34
	2.1.12.	Demostraciones con ring	. 38
	2.2. Demostr	aciones en estructuras algebraicas	. 40
	2.2.1.	Demostraciones en anillos	. 40
	2.2.2.	Axiomas de anillos	. 40
	2.2.3.	Propiedades de anillos conmutativos	. 41
	2.2.4.	Propiedades básicas de anillos	. 42
	2.2.5.	Lema neg_add_cancel_left	. 45
	2.2.6.	Ejercicio neg add cancel right	

4		4 1.	
/1	· ·	Indica	MANARAL
+	·	andice.	general

Capítulo 1

Introducción

1.1. Resumen

El objetivo de este trabajo es presentar el uso de Lean4 (y su librería matemática mathlib4) mediante ejemplos matemáticos. Está basado en el libro Mathematics in Lean de Jeremy Avigad y Patrick Massot.

Los ejercicios se han ido publicando, desde el 10 de julio de 2022, en el blog Calculemus y su código en GitHub.

1.2. Presentación panorámica de Lean

1.2.1. Ejemplo de evaluación

```
-- Ejercicio. Calcular el valor de 2+3.

#eval 2 + 3

-- Comentario: Al poner el cursor sobre eval se escribe su resultado al
-- final de la línea.
```

1.2.2. Ejemplo de comprobación con check

```
-- Ejercicio: Calcular el tipo de la expresión 2+3.
```

```
#check 2 + 3
-- Comentario: Al colocar el cursor sobre check escribe al final de la
-- línea
-- 2 + 3 : Nat
-- que indica que el valor de la expresión es un número natural.
```

1.2.3. Ejemplo de definición de funciones

```
-- Ejercicio. Importar la teoría de los números naturales.

import Mathlib.Data.Nat.Basic

-- Ejercicio. Definir la función f que le suma 3 a cada número natural.

def f (x : N) := x + 3

-- Ejercicio. Calcular el tipo de f.

#check f

-- Comentario: Al colocar el cursor sobre check se obtiene
-- f (x : N) → N

-- Ejercicio. Calcular el valor de f(2).

#eval f 2

-- Comentario: Al colocar el cursor sobre eval escribe su valor (5).
```

1.2.4. Ejemplo de proposiciones

```
import Mathlib.Data.Nat.Basic

-- Ejercicio. Definir la proposión ultimo_teorema_de_Fermat que
-- expresa el último teorema de Fermat.

def ultimo_teorema_de_Fermat :=
    ∀ x y z n : N, n > 2 → x * y * z ≠ 0 → x^n + y^n ≠ z^n

-- Ejercicio. Calcular el tipo de ultimo_teorema_de_Fermat

#check ultimo_teorema_de_Fermat
-- Comentario: Al colocar el cursor sobre check se obtiene
-- ultimo_teorema_de_Fermat : Prop
```

1.2.5. Ejemplo de teoremas

```
-- Ejercicio. Importar la teoría de los números naturales.

import Mathlib.Data.Nat.Basic

-- Ejercicio. Demostrar el teorema facil que afirma que 2 + 3 = 5.

theorem facil : 2 + 3 = 5 := rfl

-- Comentarios:
-- 1. Para activar la ventana de objetivos (*Lean Goal*) se escribe
-- C-c TAB
-- 2. Se desactiva volviendo a escribir C-c TAB
```

```
-- 3. La táctica rfl (ver https://bit.ly/30c0oZL) comprueba que 2+3 y 5
-- son iguales por definición.
-- Ejercicio. Calcular el tipo de facil
#check facil
-- Comentario: Colocando el cursor sobre check se obtiene
-- facil: 2 + 3 = 5
-- Ejercicio. Enunciar el teorema dificil que afirma que se verifica
-- el último teorema de Fermat, omitiendo la demostración.
def ultimo_teorema_de_Fermat :=
 \forall x y z n : \mathbb{N}, n > 2 \rightarrow x * y * z \neq 0 \rightarrow x^n + y^n \neq z^n
theorem dificil : ultimo_teorema_de_Fermat :=
sorry
-- Comentarios:
-- 1. La palabra sorry se usa para omitir la demostración.
-- 2. Se puede verificar la teoría pulsando
       C-c ! l
   Se obtiene
      Line Col Level Message
-- 24 1 info facil: 2 + 3 = 5 (lsp)
     37 9 warning declaration uses 'sorry' (lsp)
-- Ejercicio 3. Calcular el tipo de dificil.
#check dificil
-- Comentario: Al colocar el cursor sobre check se obtiene
-- dificil : ultimo_teorema_de_Fermat
```

1.2.6. Ejemplo de demostración

```
-- Ejercicio. Demostrar que los productos de los números naturales por
-- números pares son pares.
-- Demostración en lenguaje natural
-- Si n es par, entonces (por la definición de `Even`) existe un k tal que
-- \qquad n = k + k
                        (1)
-- Por tanto,
                      (por (1))
(por la propiedad distributiva)
    mn = m(k + k)
         = mk + mk
-- Por consiguiente, mn es par.
import Mathlib.Data.Nat.Basic
import Mathlib.Data.Nat.Parity
import Mathlib.Tactic
open Nat
-- 1ª demostración
example : \forall m n : \mathbb{N}, Even n \rightarrow Even (m * n) := by
  rintro m n (k, hk)
  use m * k
  rw [hk]
  ring
-- 2ª demostración
example : \forall m n : \mathbb{N}, Even n \rightarrow Even (m * n) := by
  rintro m n (k, hk)
  use m * k
  rw [hk]
  rw [mul_add]
-- 3ª demostración
example : \forall m n : \mathbb{N}, Even n \rightarrow Even (m * n) := by
  rintro m n (k, hk)
  use m * k
  rw [hk, mul add]
-- 4ª demostración
example : \forall m n : Nat, Even n \rightarrow Even (m * n) := by
```

```
rintro m n (k, hk); use m * k; rw [hk, mul_add]
-- 5ª demostración
example : \forall m n : \mathbb{N}, Even n \rightarrow Even (m * n) := by
  rintro m n (k, hk)
  exact (m * k, by rw [hk, mul add])
-- 6ª demostración
example : ∀ m n : Nat, Even n → Even (m * n) :=
fun m n (k, hk) \mapsto (m * k, by rw [hk, mul_add])
-- 7ª demostración
example : \forall m n : \mathbb{N}, Even n \rightarrow Even (m * n) := by
  rintro m n (k, hk)
  use m * k
  rw [hk]
  exact mul add m k k
-- 8ª demostración
example : \forall m n : \mathbb{N}, Even n \rightarrow Even (m * n) := by
  intros m n hn
  unfold Even at *
  cases hn with
  | intro k hk =>
    use m * k
    rw [hk, mul_add]
-- 9ª demostración
example : \forall m n : \mathbb{N}, Even n \rightarrow Even (m * n) := by
  intros m n hn
  unfold Even at *
  cases hn with
  | intro k hk =>
    use m * k
    calc m * n
       = m * (k + k) := by exact congrArg (HMul.hMul m) hk
     \_ = m * k + m * k := by exact mul add m k k
-- 10º demostración
example : \forall m n : Nat, Even n \rightarrow Even (m * n) := by
  intros; simp [*, parity_simps]
-- Comentarios:
-- 1. Al poner el curso en la línea 1 sobre Mathlib.Data.Nat.Parity y pulsar M-.
-- se abre la teoría correspondiente.
```

- -- 2. Al colocar el cursor sobre el nombre de un lema se ve su enunciado.
- -- 3. Para completar el nombre de un lema basta escribir parte de su
- -- nombre y completar con S-SPC (es decir, simultáneamente las teclas de mayúscula y la de espacio).
- -- 4. El lema que se ha usado es
- -- $mul_add \ a \ b \ c : a * (b + c) = a * b + a * c$
- -- 4. Se activa la ventana de objetivos (*Lean Goal*) pulsando C-c TAB
- -- 5. Al mover el cursor sobre las pruebas se actualiza la ventana de
- -- objetivos.

Capítulo 2

Aspectos básicos del razonamiento matemático en Lean

En este capítulo se presentan los aspectos básicos del razonamiento matemático en Lean:

- cálculos,
- aplicación de lemas y teoremas y
- razonamiento sobre estructuras genéricas.

2.1. Cálculos

2.1.1. Asociativa conmutativa de los reales

```
-- Demostraciones con Lean4
import Mathlib.Tactic
import Mathlib.Data.Real.Basic
-- 1ª demostración
-- ===========
example
 (abc:\mathbb{R})
  : (a * b) * c = b * (a * c) :=
calc
 (a * b) * c = (b * a) * c := by rw [mul comm a b]
            \_ = b * (a * c) := by rw [mul_assoc b a c]
-- Comentarios:
-- + El entorno calc permite escribir demostraciones ecuacionales.
-- + La táctica (rw [es]) reescribe una expresión usando las ecuaciones es.
-- + Al colocar el cursor sobre el nombre de un lema se ve su enunciado.
-- + Para completar el nombre de un lema basta escribir parte de su
   nombre y completar con S-SPC (es decir, simultáneamente las teclas
    de mayúscula y la de espacio).
-- + Los lemas usados son
-- + mul\ com\ : (\forall\ a\ b\ :\ G),\ a\ *\ b\ =\ b\ *\ a
     + mul \ assoc : (\forall \ a \ b \ c : G), \ (a * b) * c = a * (b * c)
-- 2ª demostración
-- ==========
example (a b c : \mathbb{R}) : (a * b) * c = b * (a * c) := by
  rw [mul comm a b]
  rw [mul_assoc b a c]
-- El desarrollo de la prueba es:
      inicio
         abc:\mathbb{R}
         \vdash (a * b) * c = b * (a * c)
      rw [mul comm a b]
         abc: \mathbb{R}
         \vdash (a * b) * c = b * (a * c)
     rw [mul assoc b a c]
         goals accomplished
- -
```

2.1.2. Ejercicio sobre aritmética real (1)

```
-- Ejercicio. Demostrar que los números reales tienen la siquiente
-- propiedad
-- (c * b) * a = b * (a * c)
-- -----
-- Demostración en lenguaje natural
-- Por la siguiente cadena de igualdades:
-- (c * b) * a
-- = (b * c) * a [por la conmutativa]

-- = b * (c * a) [por la asociativa]

-- = b * (a * c) [por la conmutativa]
-- Demostraciones con Lean4
import Mathlib.Tactic
import Mathlib.Data.Real.Basic
-- 1ª demostración
-- ===========
example
 (abc:\mathbb{R})
 : (c * b) * a = b * (a * c) :=
calc
 (c * b) * a
  = (b * c) * a := by rw [mul_comm c b]
 \underline{\phantom{a}} = b * (c * a) := by rw [mul_assoc]
```

```
= b * (a * c) := by rw [mul_comm c a]
-- 2ª demostración
-- ==========
example
 (abc:\mathbb{R})
 : (c * b) * a = b * (a * c) :=
  rw [mul_comm c b]
  rw [mul_assoc]
  rw [mul_comm c a]
-- Desarrollo de la prueba:
-- abc: \mathbb{R}
-- \vdash (c * b) * a = b * (a * c)
-- rw [mul comm c b]
-- a b c : ℝ
-- \vdash (b * c) * a = b * (a * c)
-- rw [mul_assoc]
-- abc: \mathbb{R}
-- \vdash b * (c * a) = b * (a * c)
-- rw [mul comm c a]
    goals accomplished
-- 3ª demostración
-- ===========
example
 (abc:\mathbb{R})
 : (c * b) * a = b * (a * c) :=
by ring
```

2.1.3. Ejercicio sobre aritmética real (2)

```
-- Ejercicio. Demostrar que los números reales tienen la siguiente
-- propiedad
-- a * (b * c) = b * (a * c)
```

```
-- Demostración en lenguaje natural
-- Por la siguiente cadena de igualdades:
     a(bc)
- -
-- = (ab)c [por la asociativa]

-- = (ba)c [por la conmutativa]

-- = b(ac) [por la asociativa]
-- Demostraciones en Lean4
import Mathlib.Tactic
import Mathlib.Data.Real.Basic
-- 1ª demostración
-- ==========
example
 (abc:\mathbb{R})
 : a * (b * c) = b * (a * c) :=
calc
 a * (b * c)
  = (a * b) * c := by rw [←mul assoc]
  \underline{\phantom{a}} = (b * a) * c := by rw [mul_comm a b]
  _{-} = b * (a * c) := by rw [mul_assoc]
-- 2ª demostración
-- ==========
example
 (abc:\mathbb{R})
  : a * (b * c) = b * (a * c) :=
  rw [←mul_assoc]
  rw [mul_comm a b]
  rw [mul assoc]
-- Comentario. Con la táctica (rw [←e]) se aplica reescritura sustituyendo
-- el término derecho de la igualdad e por el izquierdo.
-- Desarrollo de la prueba
-- --------
-- abc: \mathbb{R}
```

2.1.4. Ejemplo de rw con hipótesis

```
-- Ejercicio. Demostrar que si a, b, c, d, e y f son números reales
-- tales que
-- a * b = c * d
-- e = f
-- Entonces,
a * (b * e) = c * (d * f)
-- Demostración en leguaje natural
-- Por la siguiente cadena de igualdades
   a(be)
-- = a(bf) [por la segunda hipótesis]

-- = (ab)f [por la asociativa]

-- = (cd)f [por la primera hipótesis]
-- = c(df) [por la asociativa]
-- Demostraciones en Lean4
-- ==============
import Mathlib.Tactic
```

```
import Mathlib.Data.Real.Basic
-- 1ª demostración
-- ===========
example
 (abcdef:\mathbb{R})
  (h1 : a * b = c * d)
  (h2 : e = f)
  : a * (b * e) = c * (d * f) :=
calc
 a * (b * e)
   = a * (b * f) := by rw [h2]
  \underline{\phantom{a}} = (a * b) * f := by rw [\leftarrow mul_assoc]
  _{-} = (c * d) * f := by rw [h1]
  _{-} = c * (d * f) := by rw [mul_assoc]
-- 2ª demostración
-- ==========
example
 (abcdef: \mathbb{R})
  (h1 : a * b = c * d)
  (h2 : e = f)
  : a * (b * e) = c * (d * f) :=
by
  rw [h2]
  rw [←mul_assoc]
  rw [h1]
  rw [mul_assoc]
-- Comentario: La táctica (rw h2) reescribe el objetivo con la igualdad
-- de la nipótesis h2.
-- Desarrollo de la prueba
-- inicio
      abcdef: \mathbb{R},
     h1 : a * b = c * d,
     h2 : e = f
-- \vdash a * (b * e) = c * (d * f)
-- rw [h2]
- -
-- \vdash a * (b * f) = c * (d * f)
```

```
-- rw [←mul_assoc]
-- S
-- \vdash (a * b) * f = c * (d * f)
-- rw [h1]
     S
-- \vdash (c * d) * f = c * (d * f)
-- rw [mul assoc]
   goals accomplished
-- En el desarrollo anterior, S es el conjunto de las hipótesis; es
-- decir,
-- S = \{a \ b \ c \ d \ e \ f : \mathbb{R},
          h1: a * b = c * d,
          h2 : e = f
-- 3ª demostración
-- ==========
example
 (abcdef: \mathbb{R})
 (h1 : a * b = c * d)
 (h2 : e = f)
 : a * (b * e) = c * (d * f) :=
 simp [*, ←mul_assoc]
```

2.1.5. Ejercicio de rw con hipótesis (1)

```
-- = ((ae)f)d [por la asociativa]
-- Demostraciones con Lean4
import Mathlib.Data.Real.Basic
import Mathlib.Tactic
-- 1ª demostración
-- ===========
example
 (abcdef: \mathbb{R})
  (h : b * c = e * f)
 : ((a * b) * c) * d = ((a * e) * f) * d :=
calc
 ((a * b) * c) * d
  = (a * (b * c)) * d := by rw [mul assoc a]
  _{-} = (a * (e * f)) * d := by rw [h]
  _ = ((a * e) * f) * d := by rw [←mul_assoc a]
-- 2ª demostración
-- ==========
example
 (abcdef:\mathbb{R})
 (h : b * c = e * f)
 : ((a * b) * c) * d = ((a * e) * f) * d :=
  rw [mul assoc a]
  rw [h]
 rw [←mul_assoc a]
-- El desarrollo de la prueba es
-- inicio
-- abcdef: \mathbb{R},
     h : b * c = e * f
     \vdash (a * (b * c)) * d = ((a * e) * f) * d
-- rw [mul_assoc a]
-- \vdash a * (b * c) * d = a * e * f * d
-- rw [h]
-- \vdash a * (e * f) * d = a * e * f * d
```

```
-- rw [←mul_assoc a]
-- goals accomplished
--
-- En el desarrollo anterior, S es el conjunto de hipótesis; es decir,
-- S = {a b c d e f : ℝ,
-- h : b * c = e * f}
```

2.1.6. Ejercicio de rw con hipótesis (2)

```
-- Ejercicio. Demostrar que si a, b, c y d son números reales tales
-- que
-- \qquad c = b * a - d
     d = a * b
-- entonces
-- c = 0
-- Demostración en lenguaje natural
-- Por la siguiente cadena de igualdades
-- c = ba - d [por la primera hipótesis]

-- = ab - d [por la conmutativa]

-- = ab - ab [por la segunda hipótesis]
        = 0
-- Demostraciones en Lean4
-- ==============
import Mathlib.Data.Real.Basic
import Mathlib.Tactic
-- 1ª demostración
-- ==========
example
 (abcd:\mathbb{R})
  (h1 : c = b * a - d)
  (h2 : d = a * b)
 : c = 0 :=
calc
 c = b * a - d := by rw [h1]
```

```
= a * b - d := by rw [mul_comm]
 _ = a * b - a * b := by rw [h2]
                   := by rw [sub self]
-- 2ª demostración
-- ===========
example
 (abcd:\mathbb{R})
 (h1 : c = b * a - d)
 (h2 : d = a * b)
 : c = 0 :=
 rw [h1]
  rw [mul_comm]
 rw [h2]
 rw [sub self]
-- Comentario: El último lema se puede encontrar escribiendo previamente
-- exact?
-- y afirma que
-- \forall (a : G), a - a = 0
-- Desarrollo de la prueba:
-- inicio
   abcd:\mathbb{R},
-- h1: c = b * a - d,
    h2 : d = a * b
-- \vdash c = 0
-- rw [h1]
    S
-- \vdash b * a - d = 0
-- rw [mul_comm]
-- S
-- \vdash a * b - d = 0
-- rw [h2]
    S
-- \vdash a * b - a * b = 0
-- rw sub_self]
   goals accomplished
-- En el desarrollo anterior, S es el conjunto de hipótesis; es decir,
-- S = \{a \ b \ c \ d : \mathbb{R},
        h1 : c = b * a - d,
```

```
-- h2: d = a * b
```

2.1.7. Declaración de variables en secciones

```
-- Ejercicio. Importar la librería básica de los números reales.
import Mathlib.Data.Real.Basic
import Mathlib.Tactic
-- Ejercicio. Crear una sección.
section
-- Ejercicio. Declarar que a, b y c son variables sobre los números
-- reales.
variable (a b c : R)
-- Ejercicio. Calcular el tipo de a.
#check a
-- Comentario: Al colocar el cursor sobre check se obtiene
-- a: ℝ
-- Ejercicio. Calcular el tipo de a + b.
#check a + b
-- Comentario: Al colocar el cursor sobre check se obtiene
    a + b : \mathbb{R}
```

```
-- Ejercicio. Comprobar que a es un número real.
#check (a : ℝ)
-- Comentario: Al colocar el cursor sobre check se obtiene
-- a: ℝ
-- Ejercicio. Calcular el tipo de
-- mul comm a b
#check mul comm a b
-- Comentario: Al colocar el cursor sobre check se obtiene
-- mul\ comm\ a\ b\ :\ a\ *\ b\ =\ b\ *\ a
-- Ejercicio. Comprobar que el tipo de
-- mul_comm a b
-- es
-- a * b = b * a
#check (mul comm a b : a * b = b * a)
-- Comentario: Al colocar el cursor sobre check se obtiene
-- mul\ comm\ a\ b: a*b=b*a
-- Ejercicio. Calcular el tipo de
-- mul_assoc c a b
#check mul_assoc c a b
-- Comentario: Al colocar el cursor sobre check se obtiene
-- mul_assoc c a b : c * a * b = c * (a * b)
-- Ejercicio. Calcular el tipo de
-- mul_comm a
```

```
#check mul_comm a
-- Comentario: Al colocar el cursor sobre check se obtiene
-- mul\_comm \ a : \forall \ (b : \mathbb{R}), \ a * b = b * a
-- Ejercicio. Calcular el tipo de
    mul comm
#check mul_comm
-- Comentario: Al colocar el cursor sobre check se obtiene
      mul\_comm.\{u\_1\} {G : Type u\_1\} [inst : CommSemigroup G] (a b : G) :
      a * b = b * a
-- Ejercicio 12. Calcular el tipo de
    @mul comm
#check @mul comm
-- Comentario: Al colocar el cursor sobre check se obtiene
      mul\ comm.\{u\ 1\}\ \{G\ :\ Type\ u\ 1\}\ [inst\ :\ CommSemigroup\ G]\ (a\ b\ :\ G),
      a * b = b * a
end
```

2.1.8. Demostración con calc

```
= aa + ba + (ab + bb) [por la distributiva]
-- = aa + ba + ab + bb
                              [por la asociativa]
    = aa + (ba + ab) + bb [por la asociativa]
-- = aa + (ab + ab) + bb
                             [por la conmutativa]
     = aa + 2(ab) + bb
                               [por def. de doble]
-- Demostraciones con Lean4
import Mathlib.Data.Real.Basic
import Mathlib.Tactic
variable (a b c : \mathbb{R})
-- 1ª demostración
-- ==========
example :
 (a + b) * (a + b) = a * a + 2 * (a * b) + b * b :=
calc
 (a + b) * (a + b)
  = (a + b) * a + (a + b) * b := by rw [mul_add]

= a * a + b * a + (a + b) * b := by rw [add_mul]
  _{-} = a * a + b * a + (a * b + b * b) := by rw [add_mul]
  = a * a + b * a + a * b + b * b := by rw [\leftarrow add assoc]
  _{-} = a * a + (b * a + a * b) + b * b := by rw [add_assoc (a * a)]
 _{-} = a * a + (a * b + a * b) + b * b := by rw [mul_comm b a]
 \_ = a * a + 2 * (a * b) + b * b := by rw [\leftarrowtwo mul]
-- 2ª demostración
-- ==========
example:
 (a + b) * (a + b) = a * a + 2 * (a * b) + b * b :=
calc
  (a + b) * (a + b)
  = a * a + b * a + (a * b + b * b) := by rw [mul add, add mul, add mul]
   = a * a + (b * a + a * b) + b * b := by rw [\leftarrow add_assoc, add_assoc (a * a)]
  _{-} = a * a + 2 * (a * b) + b * b := by rw [mul_comm b a, \leftarrowtwo_mul]
-- 3ª demostración
-- ===========
example :
 (a + b) * (a + b) = a * a + 2 * (a * b) + b * b :=
```

```
calc
 (a + b) * (a + b)
  = a * a + b * a + (a * b + b * b) := by ring
  _{-} = a * a + (b * a + a * b) + b * b := by ring
  \_ = a * a + 2 * (a * b) + b * b := by ring
-- 4ª demostración
-- ==========
example:
 (a + b) * (a + b) = a * a + 2 * (a * b) + b * b :=
by ring
-- 5ª demostración
-- ===========
example:
 (a + b) * (a + b) = a * a + 2 * (a * b) + b * b :=
  rw [mul add]
  rw [add mul]
  rw [add mul]
  rw [←add assoc]
  rw [add assoc (a * a)]
  rw [mul comm b a]
  rw [←two_mul]
-- El desarrollo de la prueba es
- -
      ab:\mathbb{R}
   \vdash (a + b) * (a + b) = a * a + 2 * (a * b) + b * b
-- rw [mul add]
     \vdash (a + b) * a + (a + b) * b = a * a + 2 * (a * b) + b * b
-- rw [add mul]
-- + a * a + b * a + (a + b) * b = a * a + 2 * (a * b) + b * b
-- rw [add mul]
     + a * a + b * a + (a * b + b * b) = a * a + 2 * (a * b) + b * b
-- rw [←add_assoc]
-- \vdash a * a + b * a + a * b + b * b = a * a + 2 * (a * b) + b * b
-- rw add assoc (a * a)]
-- + a * a + (b * a + a * b) + b * b = <math>a * a + 2 * (a * b) + b * b
-- rw [mul comm b a]
-- \vdash a * a + (a * b + a * b) + b * b = a * a + 2 * (a * b) + b * b
-- rw [←two mul]
```

```
-- goals accomplished
-- 6ª demostración
-- ==========
  (a + b) * (a + b) = a * a + 2 * (a * b) + b * b :=
by
  rw [mul add, add mul, add mul]
  rw [←add_assoc, add_assoc (a * a)]
  rw [mul_comm b a, ←two_mul]
-- El desarrollo de la prueba es
   ab:\mathbb{R}
-- + a * a + (a * b + a * b) + b * b = <math>a * a + 2 * (a * b) + b * b
-- rw [mul add, add mul, add mul]
    \vdash a * a + b * a + (a * b + b * b) = a * a + 2 * (a * b) + b * b
-- rw [←add assoc, add assoc (a * a)]
-- \vdash a * a + (b * a + a * b) + b * b = a * a + 2 * (a * b) + b * b
-- rw [mul comm b a, ←two mul]
-- goals accomplished
-- Comentario:
-- Los lemas usados son:
-- + add_assoc \ a \ b \ c : a + b + c = a + (b + c)
-- + add_{mul} \ a \ b \ c : (a + b) * c = a * c + b * c
-- + mul_add \ a \ b \ c \ : a * (b + c) = a * b + a * c
-- + mul\_comm \ a \ b : a * b = b * a
-- + two_mula : 2 * a = a + a
```

2.1.9. Ejercicio con calc

```
= a(c + d) + b(c + d) [por la distributiva]
-- = ac + ad + b(c + d)
                             [por la distributiva]
-- = ac + ad + (bc + bd) [por la distributiva]

-- = ac + ad + bc + bd [por la asociativa]
-- Demostraciones con Lean4
import Mathlib.Data.Real.Basic
import Mathlib.Tactic
variable (a b c d : \mathbb{R})
-- 1ª demostración
-- ===========
example
 : (a + b) * (c + d) = a * c + a * d + b * c + b * d :=
calc
 (a + b) * (c + d)
  = a * (c + d) + b * (c + d) := by rw [add_mul]
 \_ = a * c + a * d + b * (c + d) := by rw [mul_add]
 \_ = a * c + a * d + (b * c + b * d) := by rw [mul add]
 \_ = a * c + a * d + b * c + b * d := by rw [\leftarrowadd assoc]
-- 2ª demostración
-- ===========
 : (a + b) * (c + d) = a * c + a * d + b * c + b * d :=
calc
 (a + b) * (c + d)
  = a * (c + d) + b * (c + d) := by ring

= a * c + a * d + b * (c + d) := by ring
 _{-} = a * c + a * d + (b * c + b * d) := by ring
 \_ = a * c + a * d + b * c + b * d := by ring
-- 3ª demostración
-- ===========
example: (a + b) * (c + d) = a * c + a * d + b * c + b * d :=
by ring
-- 4ª demostración
-- ===========
```

```
: (a + b) * (c + d) = a * c + a * d + b * c + b * d :=
   rw [add mul]
   rw [mul add]
   rw [mul add]
   rw [← add assoc]
-- El desarrollo de la prueba es
-- abcd: \mathbb{R}
     \vdash (a + b) * (c + d) = a * c + a * d + b * c + b * d
-- rw [add mul]
-- \vdash a * (c + d) + b * (c + d) = a * c + a * d + b * c + b * d
-- rw [mul add]
     + a * c + a * d + b * (c + d) = a * c + a * d + b * c + b * d
-- rw [mul add]
-- + a * c + a * d + (b * c + b * d) = <math>a * c + a * d + b * c + b * d
-- rw [← add assoc]
-- goals accomplished
-- 5ª demostración
example: (a + b) * (c + d) = a * c + a * d + b * c + b * d :=
by rw [add mul, mul add, mul add, ←add assoc]
```

2.1.10. Ejercicio: Suma por diferencia

```
= (a^2 - ab) + (ba - bb)
                                      [por la distributiva]
     = (a^2 - ab) + (ba - b^2)
                                      [por def. de cuadrado]
     = (a^2 + -(ab)) + (ba - b^2)
                                      [por def. de resta]
     = a^2 + (-(ab) + (ba - b^2))
                                      [por la asociativa]
     = a^2 + (-(ab) + (ba + -b^2))
                                      [por def. de resta]
     = a^2 + ((-(ab) + ba) + -b^2)
                                      [por la asociativa]
     = a^2 + ((-(ab) + ab) + -b^2)
                                      [por la conmutativa]
     = a^2 + (0 + -b^2)
                                      [por def. de opuesto]
     = (a^2 + 0) + -b^2
                                      [por asociativa]
     = a^2 + -b^2
                                      [por def. de cero]
     = a^2 - b^2
                                      [por def. de resta]
-- Demostraciones con Lean4
- - -----
import Mathlib.Data.Real.Basic
import Mathlib.Tactic
variable (a b c d : \mathbb{R})
-- 1ª demostración
example : (a + b) * (a - b) = a^2 - b^2 :=
calc
  (a + b) * (a - b)
  = (a^2 - a * b) + (b * a - b * b) := by rw [mul_sub] 
 _{-} = (a^2 - a * b) + (b * a - b^2) := by rw [\leftarrow pow two]
   = (a^2 + -(a * b)) + (b * a - b^2) := by ring 
   = a^2 + (-(a * b) + (b * a - b^2)) := by rw [add assoc]
   = a^2 + (-(a * b) + (b * a + -b^2)) := by ring
 _{-} = a^2 + ((-(a * b) + b * a) + -b^2) := by rw [\leftarrow add_assoc
                                             (-(a * b)) (b * a) (-b^2)
  = a^2 + ((-(a * b) + a * b) + -b^2) := by rw [mul comm]
                                       := by rw [neg add self (a * b)]
   = a^2 + (0 + -b^2)
  _{-} = (a^2 + 0) + -b^2
                                       := by rw [← add_assoc]
 _{-} = a^2 + -b^2
                                       := by rw [add zero]
 _{-} = a^2 - b^2
                                       := by linarith
-- Comentario. Se han usado los siguientes lemas:
-- + pow two a : a ^ 2 = a * a
-- + mul \ sub \ a \ b \ c : a * (b - c) = a * b - a * c
```

```
-- + add \ mul \ a \ b \ c : (a + b) * c = a * c + b * c
-- + add\_sub \ a \ b \ c : a + (b - c) = a + b - c
-- + sub sub a b c : a - b - c = a - (b + c)
-- + add zero a : a + 0 = a
-- 2ª demostración
-- ==========
example: (a + b) * (a - b) = a^2 - b^2 :=
calc
 (a + b) * (a - b)
 \underline{\ } = (a^2 - a * b) + (b * a - b * b) := by ring
 _{-} = (a^2 - a * b) + (b * a - b^2) := by ring
  = (a^2 + -(a * b)) + (b * a - b^2) := by ring 
 = a^2 + (-(a * b) + (b * a - b^2)) := by ring
  = a^2 + (-(a * b) + (b * a + -b^2)) := by ring
   = a^2 + ((-(a * b) + b * a) + -b^2) := by ring
 = a^2 + ((-(a * b) + a * b) + -b^2) := by ring
 = a^2 + (0 + -b^2)
                                      := by ring
  = (a^2 + 0) + -b^2 
                                      := by ring
 = a^2 + -b^2
                                       := by ring
  _{-} = a^2 - b^2
                                       := by ring
-- 3ª demostración
-- ==========
example: (a + b) * (a - b) = a^2 - b^2 :=
by ring
-- 4ª demostración (por reescritura usando el lema anterior)
-- El lema anterior es
lemma aux : (a + b) * (c + d) = a * c + a * d + b * c + b * d :=
by ring
-- La demostración es
example : (a + b) * (a - b) = a^2 - b^2 :=
 rw [sub_eq_add_neg]
  rw [aux]
  rw [mul neg]
```

```
rw [add assoc (a * a)]
  rw [mul_comm b a]
  rw [neg_add_self]
  rw [add zero]
  rw [← pow two]
  rw [mul neg]
  rw [- pow_two]
  rw [← sub eq add neg]
-- El desarrollo de la demostración es
-- \vdash (a + b) * (a - b) = a ^ 2 - b ^ 2
-- rw [sub eq add neg]
-- \vdash (a + b) * (a + -b) = a ^ 2 - b ^ 2
-- rw aux]
-- + a * a + a * -b + b * a + b * -b = <math>a ^2 - b ^2
-- rw [mul neg eq neg mul symm]
-- + a * a + -(a * b) + b * a + b * -b = a ^ 2 - b ^ 2
-- rw [add assoc (a * a)]
-- \vdash a * a + (-(a * b) + b * a) + b * -b = a ^ 2 - b ^ 2
-- rw [mul comm b a]
-- \vdash a * a + (-(a * b) + a * b) + b * -b = a ^ 2 - b ^ 2
-- rw [neg add self]
-- + a * a + 0 + b * -b = a ^ 2 - b ^ 2
-- rw [add zero]
-- + a * a + b * -b = a ^ 2 - b ^ 2
-- rw [← pow_two]
-- + a ^2 + b * -b = a ^2 - b ^2
-- rw [mul_neg_eq_neg_mul_symm]
-- \vdash a ^2 + -(b * b) = a ^2 - b ^2
-- rw [← pow two]
-- + a ^2 + -b ^2 = a ^2 - b ^2
-- rw [← sub eq add neg]
-- goals accomplished
```

2.1.11. Reescritura en hipótesis y táctica exact

```
-- Ejercicio. Demostrar que si a, b, c y d son números reales tales que
-- c = d * a + b
-- b = a * d
-- entonces
-- c = 2 * a * d
```

```
-- Demostración en lenguaje natural
-- -----
-- Por la siguiente cadena de igualdades
   c = da + b [por la primera hipótesis]
      = da + ad [por la segunda hipótesis]
       = ad + ad [por la conmutativa]
      = 2(ad) [por la def. de doble]
       = 2ad
                   [por la asociativa]
-- Demostraciones con Lean4
-- ================
import Mathlib.Data.Real.Basic
import Mathlib.Tactic
variable (a b c d : \mathbb{R})
-- 1ª demostración
-- ==========
example
 (h1 : c = d * a + b)
 (h2 : b = a * d)
 : c = 2 * a * d :=
calc
 c = d * a + b := by rw [h1]
 \underline{\ } = d * a + a * d := by rw [h2]
 _{-} = a * d + a * d := by rw [mul_comm d a]
 _{-} = 2 * (a * d) := by rw [\leftarrow two_mul (a * d)]
 _ = 2 * a * d := by rw [mul_assoc]
-- 2ª demostración
-- ==========
example
 (h1 : c = d * a + b)
 (h2 : b = a * d)
 : c = 2 * a * d :=
by
  rw [h2] at h1
 clear h2
  rw [mul comm d a] at h1
```

```
rw [- two mul (a*d)] at h1
  rw [← mul_assoc 2 a d] at h1
 exact h1
-- Comentarios
-- 1. La táctica (rw [e] at h) rescribe la parte izquierda de la
-- ecuación e por la derecha en la hipótesis h.
-- 2. La táctica (exact p) tiene éxito si el tipo de p se unifica con el
      objetivo.
-- 3. La táctica (clear h) borra la hipótesis h.
-- El desarrollo de la prueba es
      abcd: \mathbb{R},
     h1 : c = d * a + b,
     h2 : b = a * d
     \vdash c = 2 * a * d
-- rw [h2] at h1
     abcd: \mathbb{R},
     h2 : b = a * d,
     h1 : c = d * a + a * d
     \vdash c = 2 * a * d
-- clear h2
     abcd: \mathbb{R},
     h1 : c = d * a + a * d
    + c = 2 * a * d
-- rw [mul_comm d a] at h1
     abcd: \mathbb{R},
     h1 : c = a * d + a * d
    \vdash c = 2 * a * d
-- rw [← two mul (a*d)] at h1
      abcd: \mathbb{R},
     h1 : c = 2 * (a * d)
     \vdash c = 2 * a * d
-- rewrite [← mul assoc 2 a d] at h1
      abcd: \mathbb{R},
     h1 : c = 2 * a * d
     \vdash c = 2 * a * d
-- exact h1
      goals accomplished
-- 3ª demostración
-- ===========
example
```

2.1. Cálculos 37

```
(h1 : c = d * a + b)
 (h2 : b = a * d)
 : c = 2 * a * d :=
by rw [h1, h2, mul_comm d a, ← two_mul (a * d), mul_assoc]
-- 4ª demostración
-- ===========
example
 (h1 : c = d * a + b)
 (h2 : b = a * d)
 : c = 2 * a * d :=
by
 rw [h1]
  rw [h2]
 ring
-- El desarrollo de la prueba es
   abcd:\mathbb{R},
-- h1: c = d * a + b,
   h2 : b = a * d
   \vdash c = 2 * a * d
-- rw [h1]
-- \vdash d * a + b = 2 * a * d
-- rw [h2]
-- \vdash d * a + a * d = 2 * a * d
-- ring,
-- goals accomplished
-- 5ª demostración
-- ===========
example
 (h1 : c = d * a + b)
 (h2 : b = a * d)
 : c = 2 * a * d :=
  rw [h1, h2]
 ring
-- 6ª demostración
example
```

2.1.12. Demostraciones con ring

```
-- Ejercicio. Sean a, b, c y números reales. Demostrar, con la táctica
-- ring, que
-- (c * b) * a = b * (a * c)
     (a + b) * (a + b) = a * a + 2 * (a * b) + b * b
      (a + b) * (a - b) = a^2 - b^2
-- Además, si
     c = d * a + b
   b = a * d
-- entonces
-- c = 2 * a * d
import Mathlib.Data.Real.Basic
import Mathlib.Tactic
variable (a b c d : \mathbb{R})
example : (c * b) * a = b * (a * c) :=
by ring
example: (a + b) * (a + b) = a * a + 2 * (a * b) + b * b :=
by ring
example : (a + b) * (a - b) = a^2 - b^2 :=
by ring
```

2.1. Cálculos 39

```
example
  (h1 : c = d * a + b)
  (h2 : b = a * d)
  : c = 2 * a * d :=
by
  rw [h1, h2]
  ring
```

■ Ejemplo con nth\ rewrite

```
-- Demostrar que si a, b y c son números reales tales que
-- a + b = c,
-- entonces
-- (a + b) * (a + b) = a * c + b * c
-- Demostración en lenguaje natural
-- Por la siguiente cadena de igualdades
    (a + b)(a + b)
    = (a + b)c [por la hipótesis]
                    [por la distributiva]
-- = ac + bc
-- Demostraciones con Lean4
import Mathlib.Data.Real.Basic
import Mathlib.Tactic
variable (a b c : R)
-- 1ª demostración
example
 (h : a + b = c)
 : (a + b) * (a + b) = a * c + b * c :=
calc
 (a + b) * (a + b)
  = (a + b) * c := by exact congrArg (HMul.hMul (a + b)) h
 _{-} = a * c + b * c := by rw [add_mul]
-- 2ª demostración
example
```

```
(h : a + b = c)
: (a + b) * (a + b) = a * c + b * c :=
by
nth_rewrite 2 [h]
rw [add_mul]
```

2.2. Demostraciones en estructuras algebraicas

2.2.1. Demostraciones en anillos

2.2.2. Axiomas de anillos

```
import Mathlib.Algebra.Ring.Defs

-- Ejercicio 2. Declarar R como un tipo sobre los anillos.

variable (R : Type _) [Ring R]

-- Ejercicio 3. Comprobar que R verifica los axiomas de los anillos.

#check (add_assoc : ∀ a b c : R, a + b + c = a + (b + c))
#check (add_comm : ∀ a b : R, a + b = b + a)
#check (zero_add : ∀ a : R, 0 + a = a)
#check (add_left_neg : ∀ a : R, -a + a = 0)
#check (mul_assoc : ∀ a b c : R, a * b * c = a * (b * c))
#check (mul_one : ∀ a : R, 1 * a = a)
#check (one_mul : ∀ a : R, 1 * a = a)
#check (mul_add : ∀ a b c : R, a * (b + c) = a * b + a * c)
#check (add_mul : ∀ a b c : R, (a + b) * c = a * c + b * c)
```

2.2.3. Propiedades de anillos conmutativos

```
-- Eiercicio 1. Importar la librería de las tácticas.
import Mathlib.Tactic
-- Ejercicio 2. Declarar R como una variable de tipo de los anillos
variable (R : Type _) [CommRing R]
-- Ejercicio 3. Declarar a, b, c y d como variables sobre R.
variable (a b c d : R)
-- Ejercicio 4. Demostrar que
-- (c * b) * a = b * (a * c)
example : (c * b) * a = b * (a * c) :=
by ring
-- Ejercicio 5. Demostrar que
   (a + b) * (a + b) = a * a + 2 * (a * b) + b * b
example: (a + b) * (a + b) = a * a + 2 * (a * b) + b * b :=
by ring
-- Ejercicio 6. Demostrar que
-- (a + b) * (a - b) = a^2 - b^2
example: (a + b) * (a - b) = a^2 - b^2 :=
by ring
```

2.2.4. Propiedades básicas de anillos

```
-- Ejercicio 1. Importar la teoría de anillos.

import Mathlib.Algebra.Ring.Defs

-- Ejercicio 2. Crear el espacio de nombres myRing (para evitar
-- conflictos con los nombres).

namespace myRing

-- Ejercicio 2. Declarar R como una variable implícita sobre los anillos.

variable {R : Type _} [Ring R]

-- Ejercicio 3. Declarar a como una variable sobre R.
```

```
-- Ejercicio 4. Demostrar que
-- a + 0 = a
-- Demostración en lenguaje natural
-- -----
-- Por la siguiente cadena de igualdades
-- a + 0 = 0 + a [por la conmutativa de la suma]
-- = a [por el axioma del cero por la izquierda]
-- 1º demostración
-- ==========
example : a + 0 = a :=
calc a + 0
   = 0 + a := by rw [add_comm]
  _ = a := by rw [zero_add]
-- 2ª demostración
-- ==========
example : a + 0 = a :=
by
 rw [add comm]
 rw [zero_add]
-- El desarrollo de la prueba es
-- R : Type ?u.599
-- inst : Ring R
-- a:R
-- \vdash a + 0 = a
-- rw [add comm]
-- \vdash 0 + a = a
-- rw [zero_add]
-- goals accomplished
-- 3ª demostración
-- ==========
theorem add zero : a + 0 = a :=
by rw [add comm, zero add]
```

```
-- Ejercicio 5. Demostrar que
-- a + -a = 0
                      -----
-- Demostración en lenguaje natural
-- Por la siguiente cadena de igualdades
-- a + -a = -a + a [por la conmutativa de la suma]
-- = 0 [por el axioma de inverso por la izquierda]
-- 1ª demostración
-- ==========
example : a + -a = 0 :=
calc a + -a
   = -a + a := by rw [add_comm]
  _ = 0 := by rw [add_left_neg]
-- 2ª demostración
-- ==========
example : a + -a = 0 :=
by
 rw [add comm]
 rw [add_left_neg]
-- El desarrollo de la prueba es
  R : Type ?u.1925
-- inst : Ring R
    a : R
-- \vdash a + -a = 0
-- rw [add comm]
-- \vdash -a + a = 0
-- rw [add_left_neg]
-- no goals
-- 3ª demostración
-- ==========
theorem add right neg : a + -a = 0 :=
by rw [add comm, add left neg]
```

```
end myRing

-- Ejercicio 7. Calcular el tipo de @myRing.add_zero.

#check @myRing.add_zero

-- Comentario: Al colocar el cursor sobre check se obtiene
-- myRing.add_zero : \forall \{R : Type u_1\} [_inst_1 : Ring R] (a : R),
-- a + 0 = a

#check @add_zero

#check @add_zero

-- Comentario: Al colocar el cursor sobre check se obtiene
-- @add_zero : \forall \{M : Type u_1\} [inst : AddZeroClass M] (a : M),
-- a + 0 = a
```

2.2.5. Lema neg_add_cancel_left

```
-- Ejercicio 1. Importar la teoría de anillos.

import Mathlib.Algebra.Ring.Defs

-- Ejercicio 2. Crear el espacio de nombre MyRing

namespace MyRing

-- Ejercicio 3. Declarar R como una variable sobre anillos.
```

```
variable {R : Type } [Ring R]
-- Ejercicio 5. Demostrar que para todo a, b ∈ R,
-- -a + (a + b) = b
__ ______
-- Demostración en lenguaje natural
-- Por la siguiente cadena de igualdades
-- -a + (a + b) = (-a + a) + b [por la asociativa]
                 = 0 + b [por inverso por la izquierda]
= b [por cero por la izquierda]
-- 1ª demostración
-- ===========
example
 (ab:R)
 : -a + (a + b) = b :=
calc -a + (a + b) = (-a + a) + b := by rw [\leftarrow add assoc]
              _ = 0 + b := by rw [add_left_neg]
_ = b := by rw [zero_add]
-- 2ª demostración
-- ===========
theorem neg_add_cancel_left
 (a b : R)
 : -a + (a + b) = b :=
by rw [←add assoc, add left neg, zero add]
-- El desarrollo de la prueba es
   R : Type u_1,
-- _inst_1 : ring R,
     a b : R
   \vdash -a + (a + b) = b
-- rw ← add assoc,
-- \vdash -a + a + b = b
-- rw add_left_neg,
-- \vdash 0 + b = b
-- rw zero add,
```

```
-- no goals
-- Ejercicio 6. Cerrar el espacio de nombre MyRing.
-- end MyRing
```

2.2.6. Ejercicio neg_add_cancel_right

```
-- Ejercicio 1. Importar la teoría de anillos.
import Mathlib.Algebra.Ring.Defs
-- Ejercicio 2. Crear el espacio de nombre MyRing.
namespace MyRing
-- Ejercicio 3. Declara R una variable sobre anillos.
variable {R : Type _} [Ring R]
-- Ejercicio 4. Declarar a y b como variables sobre R.
variable (a b : R)
-- Ejercicio 5. Demostrar que
-- (a + b) + -b = a
-- Demostración en lenguaje natural
-- Por la siguiente cadena de igualdades
```

```
(a + b) + -b = a + (b + -b) [por la asociativa]
               _{-} = a + 0 [por suma con opuesto]
               _{-} = a
                                [por suma con cero]
-- Demostraciones con Lean4
-- 1ª demostración
-- ==========
theorem neg_add_cancel_right : (a + b) + -b = a :=
calc
 (a + b) + -b = a + (b + -b) := by rw [add assoc]
           -- 2ª demostración
-- ==========
example : (a + b) + -b = a :=
by
  rw [add_assoc]
  rw [add_right_neg]
  rw [add_zero]
-- El desarrollo de la prueba es
-- R : Type ?u.930
    inst : Ring R
-- a b : R
-- \vdash a + b + -b = a
-- rw [add assoc]
-- \vdash a + (b + -b) = a
-- rw [add right neg]
-- \vdash a + 0 = a
-- rw [add zero]
-- goals accomplished
-- 3ª demostración
-- ===========
example : (a + b) + -b = a :=
by rw [add_assoc, add_right_neg, add_zero]
```

```
-- Ejercicio 4. Cerrar la teoría MyRing
-- ----
end MyRing
```

2.2.7. Ejercicio: Cancelativas de la suma

```
-- Ejercicio 1. Importar la teoría de anillos.
import Mathlib.Algebra.Ring.Defs
import Mathlib.Tactic
-- Ejercicio 2. Crear el espacio de nombre MyRing.
namespace MyRing
-- Ejercicio 3. Declara R una variable sobre anillos.
variable {R : Type _} [Ring R]
-- Ejercicio 4. Declarar a, b y c como variables sobre R.
variable {a b c : R}
-- Ejercicio 5. Demostrar que si
-- a + b = a + c
-- entonces
-- b = c
-- Demostraciones en lenguaje natural (LN)
-- 1º demostración en LN
```

```
-- Por la siguiente cadena de igualdades
   b = 0 + b
              [por suma con cero]
     - -
      = c
                     [por suma con cero]
-- 2ª demostración en LN
-- Por la siguiente cadena de implicaciones
    a + b = a + c
    => -a + (a + b) = -a + (a + c) [sumando -a]
    ==> (-a + a) + b = (-a + a) + c [por la asociativa]
  ==> 0 + b = 0 + b
                                   [suma con opuesto]
   ==> b = c
                                    [suma con cero]
-- 3ª demostración en LN
-- =============
-- Por la siguiente cadena de igualdades
-- b = -a + (a + b)
     = -a + (a + c) [por la hipótesis]
-- Demostraciones con Lean4
-- 1ª demostración
-- ===========
theorem add left cancel
 (h : a + b = a + c)
 : b = c :=
calc
 b = 0 + b := by rw [zero_add]
 _ = (-a + a) + b := by rw [add_left_neg]
 \underline{\phantom{a}} = -a + (a + b) := by rw [add_assoc]
 \underline{\ } = -a + (a + c) := by rw [h]
 \underline{\phantom{a}} = (-a + a) + c := by rw [\leftarrow add_assoc]
```

```
_ = c
                   := by rw [zero_add]
-- 2ª demostración
-- ==========
example
 (h : a + b = a + c)
 : b = c :=
by
 have h1 : -a + (a + b) = -a + (a + c) :=
   congrArg (HAdd.hAdd (-a)) h
  clear h
  rw [← add assoc] at h1
  rw [add_left_neg] at h1
  rw [zero_add] at h1
  rw [- add_assoc] at h1
  rw [add_left_neg] at h1
  rw [zero add] at h1
 exact h1
-- El desarrollo de la prueba es
     R : Type ?u.3961
      inst : Ring R
      abc:R,
      h: a+b=a+c
      \vdash b = c
-- have h1 : -a + (a + b) = -a + (a + c)
          \vdash -a + (a + b) = -a + (a + c) :=
                congrArg (HAdd.hAdd (-a)) h
     h : a + b = a + c,
     h1: -a + (a + b) = -a + (a + c)
     \vdash b = c
- -
-- clear h
     h1: -a + (a + b) = -a + (a + c)
      \vdash b = c
-- rw [← add assoc at h1]
     h1: -a + a + b = -a + (a + c)
      \vdash b = c
-- rw [add_left_neg at h1]
     h1: 0 + b = -a + (a + c)
     \vdash b = c
-- rw [zero_add at h1]
     h1: b = -a + (a + c)
-- \vdash b = c
```

```
-- rw [← add assoc at h1]
-- h1: b = -a + a + c
-- \vdash b = c
-- rw [add left neg at h1]
-- h1: b = 0 + c
    \vdash b = c
-- rw [zero add at h1]
    h1:b=c
-- \vdash b = c
-- exact h1
-- goals accomplished
-- 3ª demostración
-- ===========
lemma neg_add_cancel_left (a b : R) : -a + (a + b) = b :=
by simp
example
 (h : a + b = a + c)
 : b = c :=
calc
 b = -a + (a + b) := by rw [neg_add_cancel_left a b]
 \underline{\ } = -a + (a + c) := by rw [h]
  _ = c
            := by rw [neg_add_cancel_left]
-- 4º demostración
-- ==========
example
  (h : a + b = a + c)
  : b = c :=
  rw [~ neg_add_cancel_left a b]
  rw [h]
  rw [neg_add_cancel_left]
-- 5ª demostración
-- ==========
example
 (h : a + b = a + c)
 : b = c :=
  rw [← neg add cancel left a b, h, neg add cancel left]
```

```
-- Ejercicio 6. Demostrar que si
-- \qquad a + b = c + b
-- entonces
-- a = c
-- Demostraciones en lenguaje natural (LN)
-- 1º demostración en LN
-- Por la siguiente cadena de igualdades
  -- a = a + 0
             [por suma con cero]
- -
-- 2ª demostración en LN
-- Por la siguiente cadena de igualdades
-- a = (a + b) + -b
  = (c + b) + -b 	 [por hipótesis]
= c
     = c
-- Demostraciones con Lean4
-- 1ª demostración con Lean4
theorem add_right_cancel
 (h : a + b = c + b)
 : a = c :=
calc
 a = a + 0 := by rw [add_zero]
 _{-} = a + (b + -b) := by rw [add_right_neg]
 \underline{\phantom{a}} = (a + b) + -b := by rw [add_assoc]
 _{-} = (c + b) + -b := by rw [h]
```

```
= c + (b + -b) := by rw [\leftarrow add assoc]
 \_ = c + 0 := by rw [\leftarrow add_right_neg]
 _ = c
                := by rw [add_zero]
-- 2ª demostración con Lean4
- - -----
lemma neg add cancel right (a b : R) : (a + b) + -b = a :=
by simp
example
 (h : a + b = c + b)
 : a = c :=
calc
 a = (a + b) + -b := by rw [neg_add_cancel_right a b]
  = (c + b) + -b := by rw [h] 
                := by rw [neg add cancel right]
-- 3ª demostración con Lean4
example
 (h : a + b = c + b)
  : a = c :=
by
  rw [~ neg_add_cancel_right a b]
  rw [h]
  rw [neg_add_cancel_right]
-- 4ª demostración con Lean4
- - -----
example
 (h : a + b = c + b)
 : a = c :=
by
 rw [← neg add cancel right a b, h, neg add cancel right]
-- Ejercicio 7. Cerrar el espacio de nombre MyRing.
end MyRing
```

2.2.8. Lema mul zero con have

```
-- Ejercicio. Demostrar que en los anillos
-- \qquad a * 0 = 0
-- Demostración en lenguaje natural
-- Basta aplicar la propiedad cancelativa a
a.0 + a.0 = a.0 + 0
-- que se demuestra mediante la siguiente cadena de igualdades
-- a.0 + a.0 = a.(0 + 0) [por la distributiva]
             = a.0
                         [por suma con cero]
                       [por suma con cero]
             = a.0 + 0
-- Demostraciones con Lean4
import Mathlib.Algebra.Ring.Defs
import Mathlib.Tactic
namespace MyRing
variable {R : Type _} [Ring R]
variable (a : R)
-- 1ª demostración
-- ==========
example : a * 0 = 0 :=
by
 have h : a * 0 + a * 0 = a * 0 + 0 :=
   calc a * 0 + a * 0 = a * (0 + 0) := by rw [mul add a 0 0]
                 _ = a * 0 := by rw [add_zero 0]
                  = a * 0 + 0 := by rw [add_zero (a * 0)]
 rw [add_left_cancel h]
-- 2ª demostración
-- ==========
example : a * 0 = 0 :=
have h : a * 0 + a * 0 = a * 0 + 0 :=
```

```
calc a * 0 + a * 0 = a * (0 + 0) := by rw [\leftarrow mul add]
                    \_ = a * 0 := by rw [add_zero]
                      = a * 0 + 0 := by rw [add zero]
  rw [add left cancel h]
-- 3ª demostración
-- ==========
example : a * 0 = 0 :=
by
  have h : a * 0 + a * 0 = a * 0 + 0 :=
   by rw [← mul_add, add_zero, add_zero]
  rw [add left cancel h]
-- 4ª demostración
-- ==========
example : a * 0 = 0 :=
 have : a * 0 + a * 0 = a * 0 + 0 :=
   calc a * 0 + a * 0 = a * (0 + 0) := by simp
                     _{-} = a * 0 := by simp
                     _{-} = a * 0 + 0 := by simp
  simp
end MyRing
```

2.2.9. Ejercicio zero_mul

```
-- Demostraciones con Lean4
import Mathlib.Algebra.Ring.Defs
import Mathlib.Tactic
namespace MyRing
variable {R : Type _} [Ring R]
variable (a : R)
-- 1ª demostración
-- ==========
example : a = a + 0 := (add_zero a).symm
example : a + 0 = a := add_zero a
example : 0 * a = 0 :=
by
 have h : 0 * a + 0 * a = 0 * a + 0 :=
   calc 0 * a + 0 * a = (0 + 0) * a := by rw [add_mul]
                    _ = 0 * a := by rw [add_zero]
                     = 0 * a + 0 := by rw [add zero]
  rw [add_left_cancel h]
-- 2ª demostración
-- ===========
example : 0 * a = 0 :=
 have h : 0 * a + 0 * a = 0 * a + 0 :=
   by rw [←add mul, add zero, add zero]
 rw [add_left_cancel h]
-- 3ª demostración
-- ==========
example : 0 * a = 0 :=
by
 have : 0 * a + 0 * a = 0 * a + 0 :=
   calc 0 * a + 0 * a = (0 + 0) * a := by simp
                    \underline{\phantom{a}} = 0 * a := by simp
                    _{-} = 0 * a + 0 := by simp
 simp
```

Capítulo 3

Bibliografía

- Lean 4 cheatsheet. ~ Martin Dvořák.
- Lean 4 manual.
- Mathematics in Lean. ~ Jeremy Avigad y Patrick Massot.
- Reference sheet for people who know Lean 3 and want to write tactic-based proofs in Lean 4. ~ Martin Dvořák.
- Theorem proving in Lean 4. ~ Jeremy Avigad, Leonardo de Moura, Soonho Kong y Sebastian Ullrich.