

# Matemáticas Discretas

## Relaciones

Gabriel Diéguez  
gsdieguez@ing.puc.cl

Fernando Suárez  
fsuarez1@uc.cl

Departamento de Ciencia de la Computación  
Escuela de Ingeniería  
Pontificia Universidad Católica de Chile

11 de septiembre de 2019

- 1 Formular enunciados formales en notación matemática usando lógica, conjuntos, relaciones, funciones, cardinalidad, y otras herramientas, desarrollando definiciones y teoremas al respecto, así como demostrar o refutar estos enunciados, usando variadas técnicas.
- 2 Aplicar inducción como técnica para demostración de propiedades en conjuntos discretos y como técnica de definición formal de objetos discretos.
- 3 Modelar formalmente un problema usando lógica, conjuntos, relaciones, y las propiedades necesarias, y demostrar propiedades al respecto de su modelo.

# Contenidos

- 1 Objetivos
- 2 Introducción
- 3 Definiciones básicas
- 4 Relaciones binarias
- 5 Propiedades
- 6 Relaciones de equivalencia
- 7 Relaciones de orden

Las **relaciones** son un concepto muy usado en computación.

- Principalmente en Bases de Datos.
- ¿Bases de datos *relacionales*?

Intuitivamente, una relación matemática puede verse como una *correspondencia* entre elementos de distintos dominios.

- En una base de datos, esta correspondencia está dada por una tabla.

# Introducción

Nºalumno	Nombre	Apellido	Carrera	Año
154	Diego	Valdés	Ingeniería comercial	5
339	Adolfo	Bisbal	Agronomía	2
271	José	Barros	Periodismo	3
404	Daniel	Cortés	Medicina	1

# Definiciones básicas

## Definición

Sean  $a, b \in \mathcal{U}$  (donde  $\mathcal{U}$  es un conjunto universal). Definimos el **par ordenado**  $(a, b)$  como

$$(a, b) = \{\{a\}, \{a, b\}\}$$

¿Por qué lo definimos así?

- Para establecer la igualdad entre dos pares ordenados.

## Propiedad

$(a, b) = (c, d)$  si y sólo si  $a = c \wedge b = d$ .

## Ejercicio

Demuestre la propiedad anterior.

## Ejercicio

Considere la siguiente definición alternativa de un par ordenado:

$$(a, b) = \{a, \{b\}\}$$

¿Se cumple la propiedad anterior?

# Definiciones básicas

Podemos extender el concepto a tríos ordenados:

$$(a, b, c) = ((a, b), c)$$

o a cuádruplas ordenadas:

$$(a, b, c, d) = ((a, b, c), d) = (((a, b), c), d)$$

En general:

## Definición

Sean  $a_1, \dots, a_n \in \mathcal{U}$ . Definimos una  **$n$ -tupla** como:

$$(a_1, \dots, a_n) = ((a_1, \dots, a_{n-1}), a_n).$$



## Definición

Dados dos conjuntos  $A$  y  $B$ , definimos el **producto cartesiano** entre  $A$  y  $B$  como

$$A \times B = \{(a, b) \mid a \in A \wedge b \in B\}$$

## Ejemplo

Si  $A = \{1, 2\}$  y  $B = \{3, 4\}$ , entonces  $A \times B = \{(1, 3), (1, 4), (2, 3), (2, 4)\}$ .

También podemos extender esta noción.

## Definición

Dados conjuntos  $A_1, \dots, A_n$ , definimos el **producto cartesiano** entre los  $A_i$  como

$$A_1 \times \dots \times A_n = \{(a_1, \dots, a_n) \mid a_1 \in A_1 \wedge \dots \wedge a_n \in A_n\}$$

## Ejercicio

Defina el producto cartesiano de dimensión  $n$  usando la definición de producto cartesiano entre dos conjuntos.

# Definiciones básicas

## Definición

Dados conjuntos  $A_1, \dots, A_n$ , diremos que  $R$  es una **relación** sobre tales conjuntos si  $R \subseteq A_1 \times \dots \times A_n$ .

## Ejercicio

Defina la suma sobre los naturales como una relación sobre  $\mathbb{N}, \mathbb{N}, \mathbb{N}$ .

$$+_N = \{(n_1, n_2, n_3) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N} \times \mathbb{N} \mid \text{sum}(n_1, n_2) = n_3\}$$

$$(3, 4, 7) \in +_N \quad (0, 0, 1) \notin +_N$$

Recuerde que *sum* es la suma que definimos en el capítulo de teoría de conjuntos.

# Definiciones básicas

La *aridad* de una relación  $R$  es el tamaño de las tuplas que la componen.

- Equivalentemente, diremos que  $R$  es una relación  $n$ -aria.

## Ejemplo

La tabla que vimos al inicio:

Nºalumno	Nombre	Apellido	Carrera	Año
154	Diego	Valdés	Ingeniería comercial	5
339	Adolfo	Bisbal	Agronomía	2
271	José	Barros	Periodismo	3
404	Daniel	Cortés	Medicina	1

representa una relación 5-aria.

# Relaciones binarias

Un caso particular de suma importancia:

## Definición

Dados conjuntos  $A$  y  $B$ , diremos que  $R$  es una **relación binaria** de  $A$  en  $B$  si  $R \subseteq A \times B$ .

## Ejemplo

Si  $A = \{1, 2\}$  y  $B = \{3, 4\}$ , entonces  $R = \{(1, 3), (2, 4)\}$  es una relación binaria de  $A$  en  $B$ .

## Ejercicio

¿Cuántas posibles relaciones binarias hay sobre dos conjuntos  $A$  y  $B$ ?

Podemos tener una relación sobre un solo conjunto:

## Definición

Dado un conjunto  $A$ , diremos que  $R$  es una **relación binaria** sobre  $A$  si  $R \subseteq A \times A = A^2$ .

**Notación:** cuando tengamos productos cartesianos entre un mismo conjunto, usaremos una notación de “potencia”:

$$A \times \underbrace{(n-2 \text{ veces})}_{\dots} \times A = A^n$$

## Ejemplo

La relación binaria *menor que* :

$$< \subseteq \mathbb{N}^2,$$

definida como sigue: dados  $m, n \in \mathbb{N}$ :

$$(m, n) \in < \text{ si y sólo si } m \in n.$$

$$(1, 3) \in < \quad (10, 4) \notin < \quad (7, 7) \notin <$$

# Relaciones binarias

La notación de conjuntos es un poco incómoda: ¿ $(3, 17) \in <$ ?

Dados  $a, b \in A$ , para indicar que están relacionados a través de  $R$  usamos cualquiera de las siguientes notaciones:

- $(a, b) \in R$
- $R(a, b)$
- $aRb$ 
  - Si no están relacionados, podemos escribir  $a \not R b$ .

Nuestra elección dependerá del contexto.

## Ejemplo

Ahora podríamos escribir:

$$3 < 17 \qquad 7 \not< 6$$



# Paréntesis: notación infija

La última forma de escribir relaciones se llama notación *infija*.

Podemos extender tal notación a relaciones de mayor aridad. Por ejemplo, podríamos escribir  $n_1 + n_2 = n_3$  si  $(n_1, n_2, n_3) \in +_{\mathbb{N}}$ :

$$3 + 4 = 7$$

y por lo tanto  $n_1 + n_2 = n_3$  si y sólo si  $sum(n_1, n_2) = n_3$ .

**¡Cuidado!** El símbolo  $=$  ocupado en la primera parte es sólo un símbolo que forma parte de nuestra notación, y no debe ser confundido con el símbolo  $=$  usado en la segunda parte, que representa la igualdad de conjuntos definida en el capítulo anterior.

## Ejemplo

La relación *divide*  $a$ , denotada por  $|$ , sobre los naturales sin el 0, es una relación tal que  $a$  está relacionado con  $b$  si y sólo si  $b$  es múltiplo de  $a$ :

$a|b$  si y sólo si  $\exists k \in \mathbb{N}$  tal que  $b = ka$ .

$$3|9 \qquad 18|72 \qquad 7 \nmid 9$$

## Ejemplo

La relación *equivalencia módulo  $n$* , denotada por  $\equiv_n$ , sobre los naturales, es una relación tal que  $a$  está relacionado con  $b$  si y sólo si  $|a - b|$  es múltiplo de  $n$ :

$$a \equiv_n b \text{ si y sólo si } \exists k \in \mathbb{N} \text{ tal que } |a - b| = kn.$$

Por ejemplo, dado  $n = 7$ :

$$2 \equiv_7 23 \qquad 8 \equiv_7 1 \qquad 19 \not\equiv_7 4$$

**Observación:** de ahora en adelante trabajaremos con relaciones binarias sobre un conjunto, a las que nos referiremos simplemente como relaciones. Cuando sea de otra manera se explicitará.

## Definición

Una relación  $R$  sobre un conjunto  $A$  es:

- **Refleja** si para cada  $a \in A$  se tiene que  $R(a, a)$ .
- **Irrefleja** si para cada  $a \in A$  no se tiene que  $R(a, a)$ .

## Ejercicio

Dé ejemplos de relaciones reflejas e irreflejas sobre  $\mathbb{N}$ .

# Propiedades de las relaciones

## Definición

Una relación  $R$  sobre un conjunto  $A$  es:

- **Simétrica** si para cada  $a, b \in A$ , si  $R(a, b)$  entonces  $R(b, a)$ .
- **Asimétrica** si para cada  $a, b \in A$ , si  $R(a, b)$  entonces no es cierto que  $R(b, a)$ .
- **Antisimétrica** si para cada  $a, b \in A$ , si  $R(a, b)$  y  $R(b, a)$ , entonces  $a = b$ .

## Ejercicio

Dé ejemplos de relaciones simétricas, asimétricas y antisimétricas sobre  $\mathbb{N}$ .

## Definición

Una relación  $R$  sobre un conjunto  $A$  es:

- **Transitiva** si para cada  $a, b, c \in A$ , si  $R(a, b)$  y  $R(b, c)$ , entonces  $R(a, c)$ .
- **Conexa** si para cada  $a, b \in A$ , se tiene que  $R(a, b)$  o  $R(b, a)$ .

## Ejercicio

Dé ejemplos de relaciones transitivas y conexas sobre  $\mathbb{N}$ .

## Ejercicios

- 1 Demuestre que la relación  $|$  es refleja, antisimétrica y transitiva.
- 2 Demuestre que la relación  $\equiv_n$  es refleja, simétrica y transitiva.

# Relaciones de equivalencia

Las propiedades de las relaciones se pueden usar para definir tipos de relaciones. Un tipo muy importante es el siguiente:

## Definición

Una relación  $R$  sobre  $A$  es una **relación de equivalencia** si es refleja, simétrica y transitiva.

Ya mostramos una relación de equivalencia, ¿cierto?

## Ejercicio

Demuestre que  $\equiv_n$  es una relación de equivalencia.



## Ejercicio

Demuestre que la relación *equivalencia lógica* sobre  $L(P)^2$ :

$$\varphi \equiv \psi \text{ si y sólo si } \forall \sigma, \sigma(\varphi) = \sigma(\psi)$$

es una relación de equivalencia.

# Relaciones de equivalencia

## Definición

Sea  $\sim$  una relación de equivalencia sobre un conjunto  $A$  y un elemento  $x \in A$ . La **clase de equivalencia** de  $x$  bajo  $\sim$  es el conjunto

$$[x]_{\sim} = \{y \in A \mid x \sim y\}.$$

## Ejercicio

Estudie las clases de equivalencia de la relación de equivalencia lógica.  
¿Qué representan? ¿Cuántas hay?

Si la relación se entiende del contexto, sólo escribiremos  $[x]$ .

## Teorema

Sea  $\sim$  una relación de equivalencia sobre un conjunto  $A$ .

- 1  $\forall x \in A, x \in [x]$ .
- 2  $x \sim y$  si y sólo si  $[x] = [y]$ .
- 3 Si  $[x] \neq [y]$  entonces  $[x] \cap [y] = \emptyset$ .

## Ejercicio

Demuestre el teorema.

## Definición

Sea  $\sim$  una relación de equivalencia sobre un conjunto  $A$ . El **conjunto cuociente** de  $A$  con respecto a  $\sim$  es el conjunto de todas las clases de equivalencia de  $\sim$ :

$$A/\sim = \{[x] \mid x \in A\}$$

## Ejercicio

Determine  $\mathbb{N}/\equiv_4$ .

## Definición

El **índice** de una relación de equivalencia es la cantidad de clases de equivalencia que induce. Es decir, la cantidad de elementos de su conjunto cociente.

## Ejercicio

¿Cuál es el índice de  $\equiv_4$ ?

## Definición

Sea  $A$  un conjunto cualquiera, y  $\mathcal{S}$  una colección de subconjuntos de  $A$  ( $\mathcal{S} \subseteq \mathcal{P}(A)$ ). Diremos que  $\mathcal{S}$  es una **partición** de  $A$  si cumple que:

- 1  $\forall X \in \mathcal{S}, X \neq \emptyset$
- 2  $\bigcup \mathcal{S} = A$
- 3  $\forall X, Y \in \mathcal{S}$ , si  $X \neq Y$  entonces  $X \cap Y = \emptyset$ .

## Ejercicio

Dé ejemplos de particiones de  $\mathbb{N}$ .

## Teorema

Si  $\sim$  es una relación de equivalencia sobre un conjunto  $A$ , entonces  $A/\sim$  es una partición de  $A$ .

## Ejercicio

Demuestre el teorema.

# Relaciones de equivalencia

Algo muy interesante es que lo inverso también se cumple:

## Teorema

Si  $\mathcal{S}$  es una partición cualquiera de un conjunto  $A$ , entonces la relación

$$x \sim y \Leftrightarrow \exists X \in \mathcal{S} \text{ tal que } \{x, y\} \subseteq X$$

es una relación de equivalencia sobre  $A$ .

Un elemento  $x$  estará relacionado con  $y$  si ambos pertenecen al mismo conjunto de la partición.

## Ejercicio

Demuestre el teorema.



Una de las aplicaciones más importantes de las relaciones de equivalencia es la definición de nuevos conjuntos. Lo que haremos será:

- Tomar un conjunto ya conocido (¿por ejemplo?).
- Calcular su conjunto cociente respecto a alguna relación de equivalencia.
- Nombrar al conjunto y sus elementos.
- Definir operaciones sobre el nuevo conjunto, basándonos en los operadores del conjunto original.

# Construcción de conjuntos

Tomemos un conjunto y una relación de equivalencia que ya hayamos visto.

## Definición

El conjunto de los números naturales módulo 4 será el conjunto cociente de  $\mathbb{N}$  respecto a  $\equiv_4$ :

$$\mathbb{N}_4 = \mathbb{N}/\equiv_4 = \{[0], [1], [2], [3]\}.$$

¿Cómo definimos la suma módulo 4?

$$[i] +_4 [j] = [i + j]$$

## Ejercicio

Calcule  $[3] +_4 [2]$  y  $[1] +_4 [3]$ .

## Ejercicio

Defina la multiplicación módulo 4 y calcule  $[2] \cdot_4 [3]$ .

Ahora podríamos renombrar los elementos de  $\mathbb{N}_4$ :

$$[0] \leftrightarrow 0 \quad [1] \leftrightarrow 1 \quad [2] \leftrightarrow 2 \quad [3] \leftrightarrow 3$$

Y ocupar simplemente  $+$  y  $\cdot$ , obteniendo un nuevo conjunto con operadores bien definidos:

$$\mathbb{N}_4 = \{0, 1, 2, 3\} \text{ con operadores } + \text{ y } \cdot$$

tal que, por ejemplo,  $1 + 1 = 2$ ,  $3 + 3 = 2$ ,  $3 \cdot 3 = 1$ , etc.

# Una relación de equivalencia fundamental

Veamos una relación de equivalencia más interesante.

## Definición

La relación  $\downarrow$  sobre  $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$  se define como

$$(m, n) \downarrow (r, s) \Leftrightarrow m + s = n + r.$$

## Ejercicio

Demuestre que  $\downarrow$  es una relación de equivalencia.

# Una relación de equivalencia fundamental

¿Cuáles son las clases de equivalencia inducidas por  $\downarrow$ ?

$$[(0, 0)] = \{(0, 0), (1, 1), (2, 2), \dots\}$$

$$[(0, 1)] = \{(0, 1), (1, 2), (2, 3), \dots\}$$

$$[(1, 0)] = \{(1, 0), (2, 1), (3, 2), \dots\}$$

$$[(0, 2)] = \{(0, 2), (1, 3), (2, 4), \dots\}$$

$$[(2, 0)] = \{(2, 0), (3, 1), (4, 2), \dots\}$$

$\vdots$

$$[(0, n)] = \{(0, n), (1, n + 1), (2, n + 2), \dots\}$$

$$[(n, 0)] = \{(n, 0), (n + 1, 1), (n + 2, 2), \dots\}$$

$\vdots$

# Una relación de equivalencia fundamental

¿Qué podemos hacer ahora?

## Definición

El conjunto de los **números enteros**  $\mathbb{Z}$  se define como el conjunto cociente de  $\mathbb{N}^2$  respecto a  $\downarrow$ :

$$\mathbb{Z} = \mathbb{N}^2 / \downarrow = \{[(0, 0)], [(0, 1)], [(1, 0)], [(0, 2)], [(2, 0)], \dots\}.$$

¿Qué representan las clases de equivalencia?

- $[(0, 0)]$  será el entero 0.
- $[(0, i)]$  será el entero  $i$ .
- $[(i, 0)]$  será el entero  $-i$ .

# Una relación de equivalencia fundamental

Renombramos los elementos de  $\mathbb{Z}$ :

$$[(0, 0)] \leftrightarrow 0$$

$$[(0, 1)] \leftrightarrow 1$$

$$[(1, 0)] \leftrightarrow -1$$

$$[(0, 2)] \leftrightarrow 2$$

$$[(2, 0)] \leftrightarrow -2$$

$$\vdots$$

$$[(0, i)] \leftrightarrow i$$

$$[(i, 0)] \leftrightarrow -i$$

$$\vdots$$

# Una relación de equivalencia fundamental

Y obtenemos entonces el conjunto de los números enteros

$$\mathbb{Z} = \{0, 1, -1, 2, -2, 3, -3, \dots\}.$$

**Importante:** “−1” es sólo un **nombre** para la clase de equivalencia  $[(1, 0)]$ . El símbolo “−” no significa nada por sí solo para nosotros.

Intentemos definir los operadores  $+\downarrow$  y  $\cdot\downarrow$ , teniendo en cuenta que deben “captar la estructura” de los números enteros.



# Una relación de equivalencia fundamental

## Definición

$$[(m, n)] +_{\downarrow} [(r, s)] = [(m + r, n + s)]$$

## Ejercicio

Calcule  $7 +_{\downarrow} -5$ ,  $-18 +_{\downarrow} 4$  y  $-3 +_{\downarrow} -6$ .

## Definición

$$[(m, n)] \cdot_{\downarrow} [(r, s)] = [(m \cdot s + n \cdot r, m \cdot r + n \cdot s)]$$

## Ejercicio

Calcule  $-3 \cdot_{\downarrow} -4$  y  $3 \cdot_{\downarrow} 3$ .

# Una relación de equivalencia fundamental

Finalmente, podemos renombrar las operaciones anteriores, y obtenemos el conjunto de los números enteros con sus dos operaciones habituales:

$$\mathbb{Z} = \{0, 1, -1, 2, -2, 3, \dots\} \text{ con las operaciones } + \text{ y } \cdot.$$

## Definición

Una relación  $R$  sobre  $A$  es una **relación de orden parcial** si es refleja, antisimétrica y transitiva.

Conocemos muchas relaciones de orden parcial, ¿cierto?

Generalmente denotaremos una relación de orden parcial con el símbolo  $\preceq$ .

- $(x, y) \in \preceq \quad x \preceq y$ .
- $x$  es menor (o menor-igual) que  $y$ .

Si  $\preceq$  es una relación de orden parcial sobre  $A$ , diremos que el par  $(A, \preceq)$  es un **orden parcial**.

## Ejemplos

- 1 Los pares  $(\mathbb{N}, \leq)$ ,  $(\mathbb{Z}, \leq)$  y  $(\mathbb{R}, \leq)$  son órdenes parciales.
- 2 El par  $(\mathbb{N} \setminus \{0\}, |)$  es un orden parcial.
- 3 Si  $A$  es un conjunto cualquiera, el par  $(\mathcal{P}(A), \subseteq)$  es un orden parcial.

## Ejercicio

Demuestre los ejemplos anteriores.

¿Por qué orden *parcial*?

## Definición

Una relación  $\preceq$  sobre  $A$  es una **relación de orden total** (o lineal) si es una relación de orden parcial y además es conexa.

¿Qué quiere decir esto?

Para todo par  $x, y \in A$ , se tiene que  $x \preceq y$  o  $y \preceq x$

Similarmente al caso anterior, diremos que un par  $(A, \preceq)$  es un orden total.

Al hablar de órdenes parciales o totales, ¿qué estamos diciendo sobre el conjunto?

- Implícitamente, establecemos cierta *estructura* sobre él.
- Nos gustaría entonces hablar de elementos menores que, mayores que, mínimos, máximos. . .

## Definición

Sean  $(A, \preceq)$  un orden parcial,  $S \subseteq A$  y  $x \in A$ . Diremos que:

- 1  $x$  es una **cota inferior** de  $S$  si para todo  $y \in S$  se cumple que  $x \preceq y$ .
- 2  $x$  es un **elemento minimal** de  $S$  si  $x \in S$  y para todo  $y \in S$  se cumple que  $y \preceq x \Rightarrow y = x$ .
- 3  $x$  es un **mínimo** en  $S$  si  $x \in S$  y es cota inferior de  $S$ .

## Definición

Sean  $(A, \preceq)$  un orden parcial,  $S \subseteq A$  y  $x \in A$ . Diremos que:

- ①  $x$  es una **cota inferior** de  $S$  si para todo  $y \in S$  se cumple que  $x \preceq y$ .
- ②  $x$  es un **elemento minimal** de  $S$  si  $x \in S$  y para todo  $y \in S$  se cumple que  $y \preceq x \Rightarrow y = x$ .
- ③  $x$  es un **mínimo** en  $S$  si  $x \in S$  y es cota inferior de  $S$ .

Análogamente, se definen los conceptos de cota superior, elemento maximal y máximo.

## Ejercicio

Sea el orden parcial  $(\mathbb{N} \setminus \{0\}, |)$  y  $S = \{2, 3, 5, 10, 15, 20\} \subseteq \mathbb{N}$ . Estudie los conceptos anteriores.

## Ejercicio

Sea el orden parcial  $(\mathcal{P}(\{1, 2, 3, 4\}), \subseteq)$  y  $S = \{\{1\}, \{1, 2\}, \{1, 3\}, \{1, 2, 3, 4\}\}$ . Estudie los conceptos anteriores.



## Teorema

Sea  $(A, \preceq)$  un orden parcial y  $S \subseteq A$  no vacío. Si  $S$  tiene un elemento mínimo, este es único.

## Ejercicio

Demuestre el teorema.

## Ejercicio

Demuestre el resultado análogo para el máximo.

Esto nos permite hablar de **el** mínimo o **el** máximo, que denotaremos por  $\min(S)$  y  $\max(S)$  respectivamente.

Vimos que hay conjuntos sin mínimo o máximo. La siguiente definición extiende estos conceptos.

## Definición

Sea  $(A, \preceq)$  un orden parcial y  $S \subseteq A$ . Diremos que  $s$  es un **ínfimo** de  $S$  si es una cota inferior, y para cualquier otra cota inferior  $s'$  se tiene que  $s' \preceq s$ . Es decir, el ínfimo es la mayor cota inferior.

Análogamente se define el supremo de un conjunto.

## Ejercicio

Dé ejemplos de conjuntos que no tengan mínimo pero sí ínfimo, y lo análogo para máximo y supremo.

## Teorema

Sea  $(A, \preceq)$  un orden parcial y  $S \subseteq A$ . Si  $S$  tiene supremo o ínfimo, estos son únicos.

## Ejercicio

Demuestre el teorema.

Esto nos permite hablar de **el** supremo o **el** ínfimo, que denotaremos por  $\sup(S)$  e  $\inf(S)$  respectivamente.

¿Existen conjuntos acotados inferiormente (superiormente) que no tengan ínfimo (supremo)?

## Definición

Sea  $(A, \preceq)$  un orden parcial. Este se dice **superiormente completo** si para cada  $S \subseteq A$  no vacío, si  $S$  tiene cota superior, entonces tiene supremo.

De manera similar definimos el concepto de ser **inferiormente completo**.

## Teorema

$(A, \preceq)$  es superiormente completo si y sólo si es inferiormente completo.

## Ejercicio

Demuestre el teorema.

# Matemáticas Discretas

## Relaciones

Gabriel Diéguez  
gsdieguez@ing.puc.cl

Fernando Suárez  
fsuarez1@uc.cl

Departamento de Ciencia de la Computación  
Escuela de Ingeniería  
Pontificia Universidad Católica de Chile

11 de septiembre de 2019