

Conjuntos, Relaciones y Funciones

Pablo L. De Nápoli

Departamento de Matemática
Facultad de Ciencias Exactas y Naturales
Universidad de Buenos Aires

Álgebra I - clase 4- Segundo cuatrimestre de 2020

Parte I

Uniones e Intersecciones Arbitrarias de Conjuntos

Uniones e intersecciones de familias finitas de conjuntos

En la clase anterior estudiamos las **operaciones booleanas** con conjuntos. En particular la **unión** e **intersección**.

Como vimos, estas operaciones son **conmutativas** y **asociativas**. Por lo tanto al unir o intersecar una familia finita de conjuntos $\mathcal{C} = \{A_1, A_2, \dots, A_n\}$, o sea al calcular

$$\bigcup_{A \in \mathcal{C}} A = A_1 \cup A_2 \cup \dots \cup A_n$$

$$\bigcap_{A \in \mathcal{C}} A = A_1 \cap A_2 \cap \dots \cap A_n$$

no importa en qué orden hagamos la operación.

Uniones e intersecciones de familias arbitrarias de conjuntos

Sin embargo, muchas veces necesitamos considerar uniones o intersecciones de familias de conjuntos que **pueden ser infinitas**. En ese caso, las operaciones de **unión** e **intersección** se definen como sigue:

Definición

Sea \mathcal{C} una familia de conjuntos (dentro de un universal \mathcal{U}) entonces

$$\bigcup_{A \in \mathcal{C}} A = \{x \in \mathcal{U} : \exists A \in \mathcal{C} : x \in A\}$$

$$\bigcap_{A \in \mathcal{C}} A = \{x \in \mathcal{U} : \forall A \in \mathcal{C} : x \in A\}$$

Como vemos, estas operaciones están asociadas a los **cuantificadores** existencial y universal.

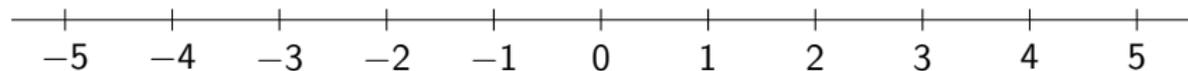
Un ejemplo

En $\mathcal{U} = \mathbb{N}$ consideramos la familia de intervalos $\mathcal{C} = \{I_k\}_{k \in \mathbb{Z}}$ dada por

$$I_k = [k, k + 1) = \{x \in \mathbb{R} : k \leq x < k + 1\}$$

entonces

$$\bigcup_{I_k \in \mathcal{C}} I_k = \mathbb{R}, \quad \bigcap_{I_k \in \mathcal{C}} I_k = \emptyset$$



Propiedades

Muchas de las propiedades que vimos la clase pasada, continúan siendo válidas para uniones e intersecciones de familias arbitrarias de conjuntos

Propiedad distributiva

$$\left(\bigcup_{A \in \mathcal{C}} A \right) \cap B = \bigcup_{A \in \mathcal{C}} (A \cap B)$$

$$\left(\bigcap_{A \in \mathcal{C}} A \right) \cup B = \bigcap_{A \in \mathcal{C}} (A \cup B)$$

Leyes de De Morgan

$$\left(\bigcup_{A \in \mathcal{C}} A \right)^c = \bigcap_{A \in \mathcal{C}} A^c$$

$$\left(\bigcap_{A \in \mathcal{C}} A \right)^c = \bigcup_{A \in \mathcal{C}} A^c$$

Parte II

Relaciones

Recordamos: Pares ordenados y producto cartesiano

Si a, b son dos elementos notamos por (a, b) el **par ordenado** formado por ellos. La propiedad clave de los pares ordenados es:

$$(a, b) = (c, d) \Leftrightarrow a = c \wedge b = d$$

De modo que por ejemplo $(1, 2) \neq (2, 1)$.

Dados dos conjuntos A y B definimos su **producto cartesiano** por

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

Ejemplo: si $A = \{1, 2, 3\}$ y $B = \{c, d\}$ entonces

$$A \times B = \{(1, c), (2, c), (3, c), (1, d), (2, d), (3, d)\}$$

Si A y B son finitos, tenemos que:

$$\#(A \times B) = \#(A) \cdot \#(B)$$

Recordamos: Relaciones

Una **relación** \mathcal{R} de A en B es por definición un subconjunto del producto cartesiano $A \times B$.

Usualmente escribimos $a \mathcal{R} b$ en lugar de $(a, b) \in \mathcal{R}$. Y $a \not\mathcal{R} b$ en lugar de $(a, b) \notin \mathcal{R}$. Cuando $A = B$ decimos que R es una relación en A .

Ejemplo:

En el conjunto $A = \{1, 2, 3, 4\}$ consideramos la relación $<$ (ser menor que). Podemos pensarla como un conjunto de pares ordenados:

$$\mathcal{R} = \{(1, 2), (1, 3), (1, 4), (2, 3), (2, 4), (3, 4)\}$$

La relación \leq (ser menor o igual que) corresponde a al conjunto de pares ordenados:

$$\mathcal{R} = \{(1, 1), (1, 2), (1, 3), (1, 4), (2, 2), (2, 3), (2, 4), (3, 3), (3, 4), (4, 4)\}$$

Mientras que la igualdad está representada por:

$$\mathcal{R} = \{(1, 1), (2, 2), (3, 3), (4, 4)\}$$

Recordamos: Tipos de Relaciones

Sea \mathcal{R} una relación en un conjunto A

- \mathcal{R} es **reflexiva** si $\forall x \in A : x \mathcal{R} x$
- \mathcal{R} es **simétrica** si

$$\forall x, y \in A : x \mathcal{R} y \Rightarrow y \mathcal{R} x$$

- \mathcal{R} es **antisimétrica** si

$$\forall x, y \in A : x \mathcal{R} y \wedge x \neq y \Rightarrow y \not\mathcal{R} x$$

- \mathcal{R} es **transitiva** si

$$\forall x, y, z \in A : x \mathcal{R} y \wedge y \mathcal{R} z \Rightarrow x \mathcal{R} z$$

- \mathcal{R} es una **relación de equivalencia** si es reflexiva, simétrica y transitiva.
- \mathcal{R} es una **relación de orden** (parcial, en sentido amplio) si es reflexiva, antisimétrica y transitiva.

Referencia: definiciones 1.2.3 y 1.2.4 del apunte de la profesora Kirck.

Un ejemplo

Ejercicio

En $A = \mathbb{R}$, definimos una relación

$$a \mathcal{R} b \Leftrightarrow a - b \in \mathbb{Z}$$

Probar que es una **relación de equivalencia**.

- **Propiedad reflexiva:** Para todo $a \in \mathbb{R}$, $a \mathcal{R} a$.

$$a \mathcal{R} a \Leftrightarrow a - a = 0 \in \mathbb{Z} \quad \checkmark$$

- **Propiedad simétrica:** Para todo $a, b \in \mathbb{R}$, $a \mathcal{R} b \Rightarrow b \mathcal{R} a$.

$$a \mathcal{R} b \Rightarrow a - b \in \mathbb{Z} \Rightarrow -(a - b) = b - a \in \mathbb{Z} \Rightarrow b \mathcal{R} a \quad \checkmark$$

- **Propiedad transitiva:** Para todo $a, b, c \in \mathbb{R}$, $a \mathcal{R} b \wedge b \mathcal{R} c \Rightarrow a \mathcal{R} c$.

$$\begin{aligned} a \mathcal{R} b \wedge b \mathcal{R} c &\Rightarrow a - b \in \mathbb{Z} \wedge b - c \in \mathbb{Z} \\ &\Rightarrow (a - b) + (b - c) \in \mathbb{Z} \Rightarrow a - c \in \mathbb{Z} \Rightarrow a \mathcal{R} c \quad \checkmark \end{aligned}$$

Clases de equivalencia

Definición (clase de equivalencia, 1.2.5 en el apunte)

Cuando tenemos una **relación de equivalencia** \mathcal{R} en un conjunto A , definimos la **clase** \bar{x} de un elemento $x \in A$ como el subconjunto de A formado por todos los elementos relacionados con x .

$$\bar{x} = \{y \in A : y \mathcal{R} x\}$$

En el **ejemplo** anterior:

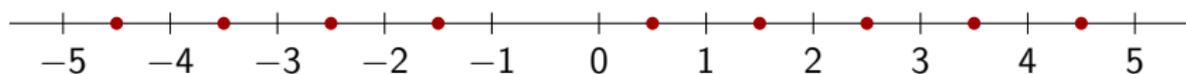
$$\bar{0} = \{y \in \mathbb{R} : y - 0 \in \mathbb{Z}\} = \mathbb{Z}$$

y en general si $x \in \mathbb{R}$,

$$\bar{x} = \{y \in \mathbb{R} : y - x \in \mathbb{Z}\} = \{y \in \mathbb{R} : \exists k \in \mathbb{Z} y = k + x\} = x + \mathbb{Z}$$

Ej: si $x = 1/2 = 0,5$,

$$\bar{x} = \{\dots, -2,5, -1,5, 0,5, 1,5, 2,5, \dots\}$$



Ejercicio que resolvimos en la clase anterior

Ejercicio 25-Práctica 1

Sea $A = \{a, b, c, d, e, f\}$. Dada la relación de equivalencia en A ,

$$\mathcal{R} = \{(a, a), (b, b), (c, c), (d, d), (e, e), (f, f), (a, b), (b, a), \\ (a, f), (f, a), (b, f), (f, b), (c, e), (e, c)\}$$

hallar la clase \bar{a} de a , la clase \bar{b} de b , la clase \bar{c} de c , la clase \bar{d} de d y la partición asociada a \mathcal{R} .

$$\bar{a} = \bar{b} = \bar{f} = \{a, b, f\}$$

$$\bar{c} = \{c, e\}$$

$$\bar{d} = \{d\}$$

Representación como grafo dirigido

- Un **nodo** o **vértice** por cada elemento del conjunto.
- Los unimos con una **arista** o **flecha** cuando los elementos están relacionados.

Cuando la relación es **de equivalencia**, el grafo se **parte** en varios **grafos completos**.



El gráfico lo hice con el programa **SageMath**

```
G=DiGraph({"a":["a","b","f"],"b":["a","b","f"],"f":["a","b","f"],  
"c":["c","e"],"e":["c","e"],"d":["d"]})  
plot(G)
```

Definición

Sea A un conjunto no vacío y $P \subset \mathcal{P}(A)$ una familia de sub-conjuntos de A . Decimos que P es una partición de A si se cumplen las siguientes propiedades:

- Cada conjunto en la familia P es no vacío.
- Los conjuntos de la familia P son disjuntos dos a dos

$$\forall C_1, C_2 \in P : C_1 \neq C_2 \Rightarrow C_1 \cap C_2 = \emptyset$$

- La unión de todos los conjuntos de la familia P da A

$$\bigcup_{C \in P} C = A$$

Ejemplo: Si $A = \{1, 2, 3, 4, 5, 6\}$,

$$P_1 = \{\{1\}, \{2, 3\}, \{4, 5, 6\}\}$$

$$P_2 = \{\{1, 2\}, \{3, 4, 5\}, \{6\}\}$$

son **particiones** de A

Teorema (proposición 1.2.8 en el apunte)

- Sea \mathcal{R} una relación en un conjunto no vacío A . Si \mathcal{R} es una **relación de equivalencia** en un conjunto A sus clases de equivalencia forman una **partición** de A .
- Recíprocamente, P es una partición de A y definimos una relación en A ,

$$x \mathcal{R} y \Leftrightarrow \exists C \in P : x, y \in C$$

[o sea dos elementos están relacionados si pertenecen al mismo subconjunto en la partición] entonces \mathcal{R} resulta una **relación de equivalencia**, y P es la **partición** determinada por sus clases de equivalencia.

Parte III

Funciones

Existe un único

Si $P(x)$ es una función proposicional notamos por

$$\exists!x : P(x)$$

a “existe un único x que cumple $P(x)$ ”

$$\exists!x : P(x) \Leftrightarrow [\exists x : P(x)] \wedge [\forall x, y : P(x) \wedge P(y) \Rightarrow x = y]$$

Esta afirmación tiene dos partes:

- **Existencia:** $\exists x : P(x)$
- **Unicidad:** $\forall x, y : P(x) \wedge P(y) \Rightarrow x = y$

Ejemplo: Para todo número real x mayor igual que cero, existe una única raíz cuadrada y mayor o igual que cero:

$$\forall x \in \mathbb{R} : x \geq 0 \exists!y \in \mathbb{R} : y^2 = x \wedge y \geq 0$$

Funciones

Las **funciones** son un **tipo especial de relaciones**.

Dados dos conjuntos A y B , una **función** f de A en B es una relación de A en B con la propiedad de que para cada $x \in A$ exista un único $y \in B$ tal que $(x, y) \in f$.

$$\forall x \in A \exists ! y : (x, y) \in f$$

A se llama el **dominio** de la función f y B su **codominio**.

Notación usual: $f(a) = b$

Ejemplo: como mencionamos en la transparencia anterior para cada $x \geq 0$ real, existe un único $y \geq 0$ real tal que $y^2 = x$. Esto define la función raíz cuadrada. Y usualmente escribimos

$$y = f(x) = \sqrt{x}$$

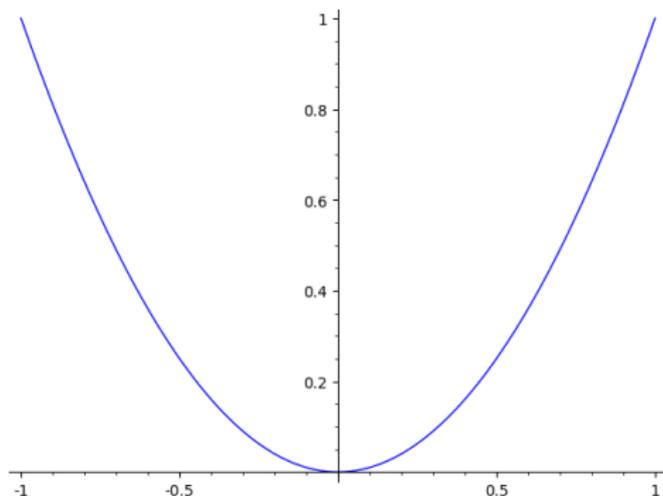
Notamos que una propiedad fundamental de las funciones es que **preservan las igualdades**. Si f es una función,

$$x = y \Rightarrow f(x) = f(y)$$

Tablas de valores y gráficos cartesianos

Consideramos $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ dada por $f(x) = x^2$

x	$y = f(x)$
1	1
2	4
3	9
...	...



Las funciones en la computadora

Muchos **lenguajes de programación** permiten definir funciones. Ejemplos en Python 3:

```
>>> def f(x):
...     return x*x
...
>>> f(2)
4
>>> f(3)
9
```

La diferencia es que en Python 3 las funciones pueden tener **efectos colaterales**:

```
>>> def g(x):
...     print("hola")
...     return x*x
...
>>> g(2)
hola
4
```

Igualdad de funciones

Dos funciones $f, g : A \rightarrow B$ se consideran **iguales** si toman los mismos valores

$$f = g \Leftrightarrow \forall x \in A : f(x) = g(x)$$

Ejemplo: consideramos $f, g : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ dadas por

$$f(x) = x^2$$

$$g(x) = |x|^2$$

Como $f(x) = g(x)$ para todo $x \in \mathbb{R}$, $f = g$ (es decir: las consideramos **la misma función**).

Definición

Si $f : A \rightarrow B$ y $g : B \rightarrow C$ son funciones, definimos la función compuesta $f \circ g : A \rightarrow C$ por

$$(g \circ f)(x) = g(f(x))$$

- Al componer funciones es conveniente usar letras distintas. Ejemplo: Sean $f, g : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ dadas por

$$f(x) = \cos x$$

$$g(y) = y^2$$

Entonces

$$(g \circ f)(x) = g(f(x)) = (\cos x)^2$$

- Notamos que en este ejemplo

$$(f \circ g)(y) = f(g(y)) = \cos(y^2)$$

Por lo que en general **la composición de funciones no es conmutativa.**

Composición de funciones en la computadora

¿Cómo calcularíamos $h = g \circ f$ en Python 3?

```
>>> from math import cos
>>> def f(x):
...     return cos(x)
...
>>> def g(y):
...     return y**2
...
>>> def h(x):
...     return g(f(x))
...
>>> h(0)
1.0
```

Vemos como pequeños programas (funciones) se pueden componer para tener programas (funciones) más complejos.

La función identidad y las funciones constantes

- Si A es cualquier conjunto, la **función identidad** en A se define por

$$I_A : A \rightarrow A \quad \text{Id}_A(x) = x \quad x \in A$$

Notamos que si $f : A \rightarrow B$ es cualquier función

$$f \circ \text{Id}_A = \text{Id}_B \circ f = f$$

- Si A y B son dos conjuntos, para cada $b \in B$ podemos considerar una **función constante**

$$C_b : A \rightarrow A \quad C_b(x) = b \quad x \in A$$

Notamos que si $f : A \rightarrow B$ es cualquier función

$$C_b \circ f = C_b, \quad f \circ C_a = C_{f(a)} \quad a \in A, b \in B$$

[en la segunda identidad consideramos $C_a : A \rightarrow A$]

Definición

Si $f : A \rightarrow B$ es una función, la **imagen** de f se define como el conjunto de elementos del codominio B que están relacionados con algún elemento del dominio A

$$Im(f) = \{y \in B : \exists x \in A \text{ tal que } y = f(x)\}$$

Cuando $Im(f) = B$ decimos que la función f es **sobreyectiva** o **suyectiva**.

- Si $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ está dada por $f(x) = x^2$

$$Im(f) = \mathbb{R}_{\geq 0} = \{y \in \mathbb{R} : y \geq 0\} = [0, +\infty)$$

No es suryectiva.

- $g : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ dada por $g(x) = x^3$. $Im(g) = \mathbb{R} \Rightarrow$ es suryectiva.
- $h : \mathbb{R}_{\geq 0} \rightarrow \mathbb{R}_{\geq 0}$ dada por $h(x) = x^2$. $Im(h) = \mathbb{R}_{\geq 0} \Rightarrow$ es suryectiva.

Notemos que f y h son funciones diferentes pues su dominio y codominio lo son.

Definición

Decimos que $f : A \rightarrow B$ es **inyectiva** si elementos diferentes van a parar por f a elementos diferentes

$$\forall x_1, x_2 \in A : x_1 \neq x_2 \Rightarrow f(x_1) \neq f(x_2)$$

o lo que es equivalente

$$\forall x_1, x_2 \in A : f(x_1) = f(x_2) \Rightarrow x_1 = x_2$$

Si f es a la vez inyectiva y sobreyectiva, decimos que f es **biyectiva** o que es una **biyección**

- Si $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ está dada por $f(x) = x^2$ NO es inyectiva pues $f(2) = f(-2) = 4$.
- $g : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ dada por $g(x) = x^3$. $Im(g) = \mathbb{R} \Rightarrow$ es inyectiva. Como era suyectiva \Rightarrow es biyectiva.
- $k : \mathbb{R}_{\geq 0} \rightarrow \mathbb{R}$ dada por $h(x) = x^2$ es inyectiva pero no suryectiva. $-1 \notin Im(k)$. No es biyectiva.

Definición

Si $f : A \rightarrow B$ es **biyectiva**, podemos definir la **función inversa** $f^{-1} : B \rightarrow A$ por

$$f^{-1}(y) = \text{el \u00fanico } x \in A \text{ tal que } y = f(x)$$

Existe por ser f sobreyectiva, y es \u00fanico por ser f inyectiva. Est\u00e1 caracterizada por las propiedades:

$$f^{-1} \circ f = Id_A, f \circ f^{-1} = Id_B$$

- $g : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ dada por $g(x) = x^3$ es biyectiva. Luego $g^{-1}(y) = \sqrt[3]{y}$ est\u00e1 bien definida.
- $k : \mathbb{R}_{\geq 0} \rightarrow \mathbb{R}_{\geq 0}$ dada por $h(x) = x^2$ es biyectiva. Luego $h^{-1}(y) = \sqrt{y}$ est\u00e1 bien definida.
- $s : [-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2}] \rightarrow [-1, 1]$ dada por $s(x) = \sin x$ es biyectiva. Esto permite definir su inversa, la funci\u00f3n **arco seno**. $\arcsin : [-1, 1] \rightarrow [-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2}]$.