

## El conjunto producto cartesiano. Aplicaciones

Si  $S$  y  $T$  son conjuntos, su producto cartesiano,  $S \times T$  es el conjunto de todos los pares ordenados  $(x, y)$  con  $x \in S$  e  $y \in T$ :

$$S \times T = \{(x, y) \mid x \in S, y \in T\}$$

$$\begin{aligned} (x, y) &= \{x, \{x, y\}\} \\ (y, x) &= \{y, \{y, x\}\} \end{aligned} \quad \left. \vphantom{\begin{aligned} (x, y) &= \{x, \{x, y\}\} \\ (y, x) &= \{y, \{y, x\}\} \end{aligned}} \right\} \text{definición de par ordenado}$$

$$x \in (x, y) \quad , \quad x \notin (y, x) \quad \Rightarrow \quad (x, y) \neq (y, x)$$

$$\text{Si } |S| = m \text{ y } |T| = n \quad |S \times T| = mn = |S| |T|$$

Producto cartesiano de  $n$  conjuntos dados:

$$S_1 \times S_2 \times \dots \times S_n = \prod_{i=1}^n S_i = \{(x_1, x_2, \dots, x_n) \mid x_i \in S_i \quad \forall i = (1, \dots, n)\}$$

$$\text{Cuando } S_1 = S_2 = \dots = S_n \rightarrow S^n$$

### Aplicación

Una aplicación es una terna que consta de tres datos  $(S, T, G)$  donde  $S$  es un conjunto (dominio de la aplicación),  $T$ , otro conjunto ("codominio o rango" de la aplicación) y  $G \subseteq S \times T$ , un subconjunto de  $S \times T$  ("gráfica o regla") tal que se verifican estas propiedades:

- $\forall x \in S \exists y \in T$  tal que  $(x, y) \in \beta$

- Si  $(x, y), (x', y') \in \beta$ , entonces  $x = x' \Rightarrow y = y'$

$(x, y) \in G$ , notaremos  $y = f(x)$ , diremos que  $y$  es la imagen de  $x$  por  $f$ .

$$(x, y) \equiv (x, f(x))$$

$$f = (S, T, G)$$

Puede dar una aplicación ternaria que da  $S, T, G$ .

$$S \xrightarrow{f} T \quad \text{o} \quad f: S \rightarrow T \quad \begin{array}{l} a \mapsto f(a) \\ a \mapsto f(a) \end{array} \quad \text{(Aplicación de } f \text{ del conjunto } S \text{ sobre el } T)$$

Para que dos aplicaciones sean iguales es condición indispensable que tengan mismo dominio, codominio y gráfica.

Las propiedades anteriores establecen que para cualquier elemento  $x$  del dominio hay un único elemento  $y$  del rango, tal que  $(x, y)$  pertenece al grafo:  $y = f(x)$ .

Para conocer una aplicación  $f: S \rightarrow T$  es suficiente especificar la imagen  $f(x)$  en  $T$  de cada elemento  $x$  de  $S$ .

Imagen de una aplicación

Es el subconjunto de todas las imágenes de  $f: S \rightarrow T$

$$Im(f) = \{y \in T \mid y = f(x) \text{ para algún } x \in S\} = \{f(x) \mid x \in S\}$$

## Aplicación identidad

$$\forall S, \text{id}_S : S \rightarrow S, \quad \text{id}_S(x) = x \quad \forall x \in S$$

Es la aplicación de  $S$  en si misma cuyo graf es la diagonal  $\Delta = \{(x, x) \mid x \in S\}$

Si  $f: S \rightarrow T$  es una aplicación cualquiera, se verifica que  $\text{id}_T \circ f = f = f \circ \text{id}_S$

Lema  $\Rightarrow$  Si  $S \xrightarrow{f} T$ ,  $T \xrightarrow{g} S$  son dos aplicaciones tal que  $gf = \text{id}_S$ , es decir, tal que el triángulo conmute, entonces  $f$  es inyectiva y  $g$  sobreyectiva.

Teorema:  $f: A \rightarrow B$  es biyectiva  $\Leftrightarrow \exists g: B \rightarrow A$  tal que  $fg = \text{id}_B$  y  $gf = \text{id}_A$

Proposición  $\Rightarrow$  Una aplicación  $f: S \rightarrow T$  es biyectiva si, y solo si existe una aplicación  $g: T \rightarrow S$  tal que  $gf = \text{id}_S$  y  $fg = \text{id}_T$

Para  $f: S \rightarrow T$  una biyección, solo existe una aplicación  $g: T \rightarrow S$  tal que  $gf = \text{id}_S$  y  $fg = \text{id}_T$ . Si  $g': T \rightarrow S$  es otra con  $g'f = \text{id}_S$  y  $f'g = \text{id}_T$  entonces:

$$g' = g' \circ \text{id}_T = g' \circ fg = \text{id}_S \circ g = g$$

Esta  $g$  se llama inversa de  $f$  ( $f^{-1}$ ).  $f^{-1}$  es también biyectiva, a igual que  $f$ , y  $(f^{-1})^{-1} = f$ .

•  $gf$  es biyectiva, su inversa es  $g^{-1}f^{-1} = (gf)^{-1}$

Lema  $\Rightarrow$  Sea  $S$  un conjunto finito. Las siguientes propiedades para  $f: S \rightarrow S$  son equivalentes:

- 1)  $f$  es biyectiva.
- 2)  $f$  es inyectiva.
- 3)  $f$  es sobreyectiva.



• Una aplicación es **sobreyectiva** si  $\text{Im}(f) = T$  (todo elemento del rango es imagen de algún elemento del dominio).  $\forall y \in T \exists x \in S \text{ t.q. } f(x) = y$

• Una aplicación es **inyectiva** si distintos elementos del dominio tienen distintas imágenes;  $x_1 \neq x_2 \Rightarrow f(x_1) \neq f(x_2) \quad \forall x_1, x_2 \in S$

• Una aplicación es **biyectiva** si es a la vez inyectiva y sobreyectiva. Entonces la aplicación es una **bijección**.

$f: S \rightarrow T$  es biyección  $\Leftrightarrow \forall y \in T, \exists! x \in S \mid f(x) = y$ .

$S$  es biyectiva con  $T \Rightarrow S \cong T$

Sean  $S \xrightarrow{f} T$  y  $T \xrightarrow{g} U$  (rango de  $f$  = dominio de  $g$ )

de forma que pueden escribirse así:  $S \xrightarrow{f} T \xrightarrow{g} U$

Su composición es la aplicación  $S \xrightarrow{gf} U$  ( $\text{dom} = S$  y  $\text{rango} = U$ )

$$\forall x \in S \quad (gf)(x) = g(f(x))$$

La composición satisface la ley asociativa.

Si  $S \xrightarrow{f} T \xrightarrow{g} U$  son aplicaciones componibles,  $h: S \rightarrow U$  es una aplicación, se cumple que  $h = gf$ ; el triángulo es conmutativo. El rectángulo es conmutativo si  $gf = g \circ f'$ .

La conmutatividad de un diagrama de aplicaciones significa que las aplicaciones obtenidas por composición desde un vértice inicial hasta uno terminal según los diferentes rutas son la misma.

## Imágenes directas e inversas

Toda aplicación  $f: S \rightarrow T$  determina otras

$$f_*: P(S) \rightarrow P(T), \quad f^*: P(T) \rightarrow P(S)$$

↓

Aplicación imagen

↓

Aplicación imagen inversa por  $f$

$$\forall A \subseteq S, \quad X \subseteq T:$$

$$f_*(A) = \{ f(a) \mid a \in A \}, \quad f^*(X) = \{ a \in S \mid f(a) \in X \}$$