

Definir una **categoría** \mathcal{C} es dar:

objetos: Una clase, denotada $\text{Obj}(\mathcal{C})$.

flechas: $\forall X, Y \in \text{Obj}(\mathcal{C})$, un conjunto

$$\text{Hom}_{\mathcal{C}}(X, Y)$$

(a veces denotado $[X, Y]$, $[X, Y]_{\mathcal{C}}$, $\mathcal{C}(X, Y)$, $\text{Mor}[X, Y]$).

satisfaciendo:

C1: (técnico) Si $X, X', Y, Y' \in \text{Obj}(\mathcal{C})$

si $X \neq X'$, o $Y \neq Y'$,

$$\Rightarrow \text{Hom}_{\mathcal{C}}(X, Y) \cap \text{Hom}_{\mathcal{C}}(X', Y') = \emptyset.$$

C2: $\forall X, Y, Z \in \text{Obj}(\mathcal{C})$, una función ("composición")

$$\text{Hom}_{\mathcal{C}}(Y, Z) \times \text{Hom}_{\mathcal{C}}(X, Y) \rightarrow \text{Hom}_{\mathcal{C}}(X, Z)$$

$$(f, g) \longmapsto f \circ g$$

que es asociativa (en el sentido obvio).

C3: $\forall X \in \text{Obj}(\mathcal{C})$, $\exists "Id_X" \in \text{Hom}_{\mathcal{C}}(X, X)$, neutro para la composición.

- ▶ Sets: objetos= conjuntos, flechas= funciones.
- ▶ Si $\text{Obj}(\mathcal{C}) = \{a\}$, entonces, una categoria con esos objetos es lo mismo que el dto de un monoide asociativo con 1:

$$M := \text{Hom}_{\mathcal{C}}(a, a)$$

puesto que es el unico conjunto de flechas que hay que dar, y los axiomas son justamente de monoide con 1.

- ▶ Top , Var^{∞} , $k\text{Vect}$, $A\text{-mod}$, Gr , An , Sets_0 , Top_0 , $(I, \leq), \dots$

Ejercicios:

- ▶ Dar ejemplos de categorías
- ▶ Ir al campus, escribirlos en la wiki
- ▶ Ir pensando en la definicion de funtor.

Hasta la proxima!