

# Categorías derivadas y categoría de homotopía

$\text{Chain}(A)$  = la categoría de complejos de  $A$ -módulos

**Definición:**  $A$  anillo,  $D(A)$  es la categoría que satisface

- ▶ hay un funtor canónico  $Q : \text{Chain}(A) \rightarrow D(A)$  que verifica  $Q(f)$  es un isomorfismo para todo  $q$ -iso  $f$ .
- ▶ Si  $F : \text{Chain}(A) \rightarrow \mathcal{C}$  es un funtor tal que  $F(f)$  es un iso para todo  $q$ -iso  $f$ , entonces existe una única factorización

$$\begin{array}{ccc} \text{Chain}(A) & \xrightarrow{F} & \mathcal{C} \\ Q \downarrow & \nearrow \exists! \hat{F} & \\ D(A) & & \end{array}$$

Claramente si existe una tal  $D(A)$ , es única a menos de isomorfismo (único) de categorías.

## Ejemplo:

$$H_{\bullet} : \text{Chain}(A) \rightarrow \prod_{n \in \mathbb{Z}} A - \text{Mod}$$

$$M \mapsto \{H_n(M)\}_{n \in \mathbb{Z}}$$

está definido en  $D(A)$

Si  $A$  es s.s.  $\Rightarrow H_{\bullet}(M)$  es q-iso a  $M$ , luego

$$H_{\bullet} : D(A) \cong \prod_{n \in \mathbb{Z}} A - \text{Mod}$$

pero en general  $D(A)$  no es una categoría abeliana, sino sólomente aditiva.

**Hecho:**  $D(A) \iff A$  es ss.

# Factorización por homotopía

**Lema:** sea  $Q : \text{Chain}(A) \rightarrow D(A)$  el funtor canónico, si  $f \sim_h g \Rightarrow Q(f) = Q(g)$ .

para esto veremos el cilindro

# Mapping cylinder

Si  $f : X \rightarrow Y$  se define

$$\text{cyl}(f) = X \oplus X[-1] \oplus Y$$

con diferencial

$$d(x, x', y) = (dx + x', -dx', dy - fx')$$

y para un objeto, se define  $\text{cyl}(X) = \text{cyl}(\text{Id}_X)$

$i_1 : X \rightarrow \text{cyl}(X)$ ,  $x \mapsto (x, 0, 0)$  es un morfismo de complejos,

también  $i_2 : X \rightarrow \text{cyl}(X)$ ,  $x \mapsto (0, 0, x)$ .

$$\begin{aligned} p : \text{cyl}(X) &\rightarrow X \\ (x, x', x'') &\mapsto x + x'' \end{aligned}$$

si es un morfismo de complejos.

Claramente

$$p \circ i_1 = \text{Id}_X = p \circ i_2$$

Además: tanto  $i_1 \circ p$  como  $i_2 \circ p$  son homotópicas a la identidad de  $\text{cyl}(X)$ .

demostracion: Veamos

$$(i_1 \circ p)(x, x', x'') = i_1(x + x'') = (x + x'', 0, 0)$$

$$(i_1 \circ p - \text{Id})(x, x', x'') = (x + x'', 0, 0) - (x, x', x'') = (x'', -x', -x'')$$

Definimos  $h(x, x', x'') = (0, x'', 0)$ , entonces

$$\begin{aligned}(dh + hd)(x, x', x'') &= d(0, x'', 0) + h(dx + x', -dx', dx'' - x') \\ &= (x'', -dx'', -x'') + (0, dx'' - x', 0) = (x'', -x', -x'')\end{aligned}$$

Para  $i_2 \circ p$  lo dejamos como ejercicio.

Si  $\phi : \text{cyl}(X) \rightarrow Y$  es un morfismo de complejos, entonces  $f, g : X \rightarrow Y$

$$f := \phi \circ i_1, \quad g := \phi \circ i_2$$

son dos morfismos de complejos.

$$\begin{aligned}\phi(x, x', x'') &= \phi(x, 0, 0) + \phi(0, x', 0) + \phi(0, 0, x'') \\ &= f(x) + \phi(0, x', 0) + g(x'')\end{aligned}$$

Denotemos  $h(x') = \phi(0, x', 0)$

**Lema:**  $\phi$  es morfismo de complejos  $\iff f \sim_h g$ :

$$\phi d(x, x', x'') = d\phi(x, x', x'') \iff$$

$$\iff \phi(dx + x', -dx', dx'' - x') = d(f(x) + h(x') + g(x''))$$

$$\iff f(dx) + f(x') - hd(x') + gd(x'') - g(x') = df(x) + dh(x') + dg(x'')$$

y como  $f$  y  $g$  son morfismos de complejos,  $fd = df$ ,  $gd = dg$ ,

$$\iff f(x') - hd(x') - g(x') = dh(x')$$

$$\iff f - g = hd + dh$$

Ahora tenemos  $f \sim g : X \rightarrow Y$ , consideramos

$Q(f), Q(g) : Q(X) \rightarrow Q(Y)$ . Fabricamos  $\phi : \text{cyl}(X) \rightarrow Y$

$$\phi(x, x', x'') = f(x) + h(x') + g(x'')$$

$$f = \phi \circ i_1, \quad g = \phi \circ i_2$$

Notamos que  $i_1$  e  $i_2$  son equivalencias homotópicas, **ambas** con inversa homotópica  $p \Rightarrow$  en  $D(A)$  vale

$$\begin{aligned} Q(i_1) &= Q(i_2)Q(i_2)^{-1}Q(i_1)^{-1} \\ &= Q(i_2)Q(p)^{-1}Q(i_1)^{-1} \\ &= Q(i_2)Q(i_1)^{-1}Q(i_1)^{-1} = Q(i_2) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \Rightarrow Q(f) &= Q(\phi \circ i_1) = Q(\phi)Q(i_1) \\ &= Q(\phi)Q(i_2) = Q(\phi \circ i_2) = Q(g) \end{aligned}$$

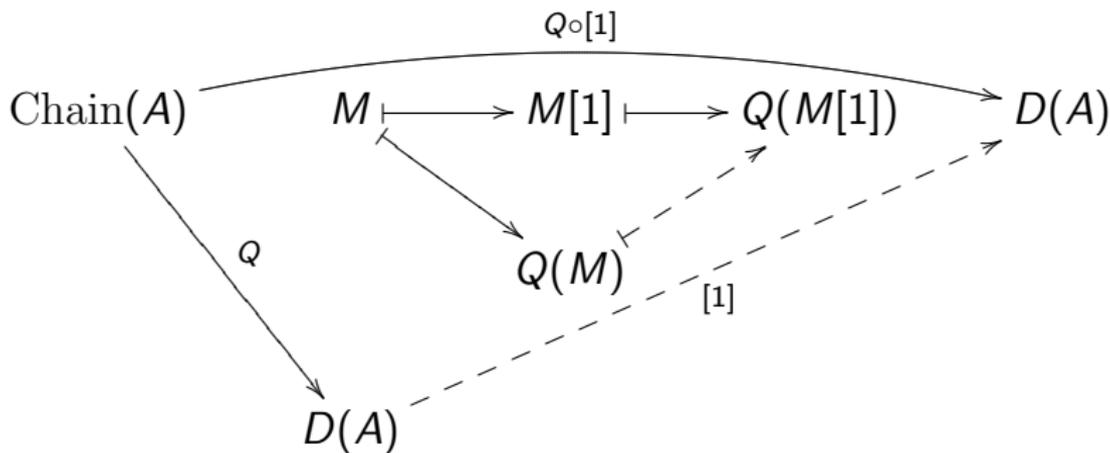
$$\begin{array}{ccc} \therefore \text{Chain}(A) & \xrightarrow{Q} & D(A) \\ & \searrow \pi & \nearrow \\ & \mathcal{H}(A) & \end{array}$$

# Estructura triangulada

El funtor de Traslación está bien definido en  $D(A)$ :

$$M \mapsto M[1]$$

claramente preserva q-iso, luego



# Mapping cone

Llamaremos **triángulo** en  $\mathcal{H}(A)$  a una terna

$$(X, Y, Z, u : X \rightarrow Y, v : Y \rightarrow Z, w : Z \rightarrow X[-1])$$

que sea isomorfa a un cono: a toda terna t.q.

$$\begin{array}{ccccccc} X & \xrightarrow{u} & Y & \xrightarrow{v} & Z & \xrightarrow{w} & X[-1] \\ a \parallel \cong & & b \parallel \cong & & c \parallel \cong & & a[-1] \parallel \cong \\ M & \xrightarrow{f} & N & \longrightarrow & Co(f) & \longrightarrow & M[-1] \end{array}$$

los cuadrados conmutan a menos de homotopía y  $a, b, c$  son equivalencias homotópicas.

Recordamos  $Co(f) = N \oplus M[-1]$  con diferencial

$$\partial(n, m) = (dn + f(m), -dm)$$

$M \xrightarrow{f} N \rightarrow Co(f) \rightarrow M[-1]$  lo llamaremos *distinguido*.

Los **triángulos en  $D(A)$**  son la menor clase de uplas cerrada por isomorfismo que contienen a los triángulos distinguidos.

**Obs:** En la factorización  $Q : \text{Chain}(A) \rightarrow D(A)$

$$\begin{array}{ccc} \text{Chain}(A) & \xrightarrow{Q} & D(A) \\ & \searrow \pi & \nearrow \tilde{Q} \\ & \mathcal{H}(A) & \end{array}$$

el functor  $\mathcal{H}(A) \rightarrow D(A)$  manda triángulos en triángulos.

# Propiedades de los triángulos

**T1:**  $X \xrightarrow{\text{Id}} X \rightarrow 0 \rightarrow X[-1]$  es un triángulo en  $\mathcal{H}(A)$  y  $D(A)$

**T2:** Si  $(X \xrightarrow{u} Y \xrightarrow{v} Z \xrightarrow{w} X[-1])$  es un triángulo, sus trasladados

$$(Y \xrightarrow{v} Z \xrightarrow{w} X[-1] \xrightarrow{-u} Y[-1])$$

y

$$(Z[1] \xrightarrow{-w} X \xrightarrow{u} Y \xrightarrow{v} Z)$$

también lo son.

Dem. suponemos

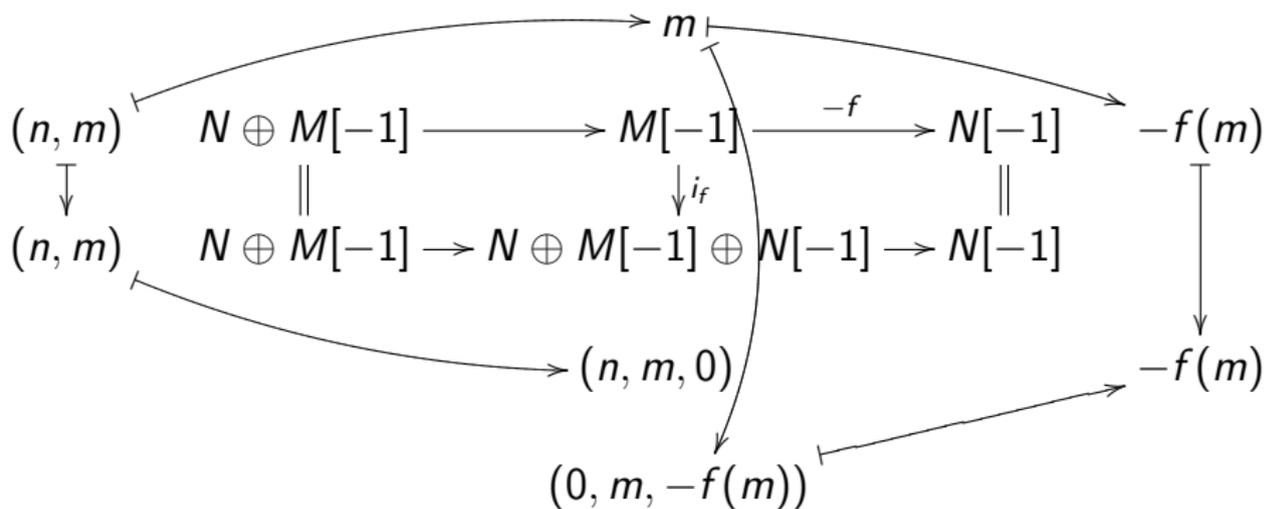
$(X \rightarrow Y \rightarrow Z \rightarrow X[-1]) = (M \xrightarrow{f} N \rightarrow \text{Co}(f) \rightarrow M[-1])$ ,  
consideramos

$$\begin{array}{ccccccc} N & \longrightarrow & \text{Co}(f) & \longrightarrow & M[-1] & \longrightarrow & N[-1] \\ \parallel & & \parallel & & \parallel & & \parallel \\ N & \xrightarrow{i} & N \oplus M[-1] & \longrightarrow & M[-1] & \xrightarrow{-f} & N[-1] \end{array}$$

$$\text{Co}(i) = \text{Co}(f) \oplus N[-1] = N \oplus M[-1] \oplus N[-1]$$

$$\begin{array}{ccccccc}
 N & \xrightarrow{i} & \text{Co}(f) & \longrightarrow & M[-1] & \xrightarrow{-f} & N[-1] \\
 \parallel & & \parallel & & \parallel & & \parallel \\
 N & \xrightarrow{i} & N \oplus M[-1] & \longrightarrow & M[-1] & \xrightarrow{-f} & N[-1] \\
 \parallel & & \parallel & & \downarrow i_f & & \parallel \\
 N & \xrightarrow{i} & \text{Co}(f) & \longrightarrow & \text{Co}(i) & \longrightarrow & N[-1]
 \end{array}$$

Para que el cuadrado de la derecha conmute, definimos  $i_f(m) = (0, m, -f(m))$  y vemos que el cuadrado del medio no conmuta...



sin embargo, si  $\phi, \psi : Co(f) \rightarrow Co(i)$  están definidas por

$$\phi(n, m) = (n, m, 0)$$

$$\psi(n, m) = (0, m, -f(m))$$

$\phi \sim_h \psi$  via  $h(n, m) = (0, 0, n)$ :

$$\begin{aligned}
 (hd + dh)(n, m) &= h(dn + f(m), -dm) + d(0, 0, n) \\
 &= (0, 0, dn + f(m)) + (n, 0, -dn) \\
 &= (n, 0, f(m)) = (n, m, 0) - (0, m, -f(m)) \\
 \therefore hd + dh &= \phi - \psi
 \end{aligned}$$

y el diagrama conmuta en  $\mathcal{H}(A)$

A su vez,  $i_f : M[-1] \rightarrow Co(i) = N \oplus M[-1] \oplus N[-1]$  no es un isomorfismo de complejos... sin embargo, si definimos  $p : M : Co(i) \rightarrow M[-1]$  como la proyección en la coordenada  $M[-1]$ , claramente  $p_M \circ i_f = \text{Id}_{M[-1]}$ . La otra composición da

$$i_f(p_M(n, m, n')) = i_f(m) = (0, m, -f(m))$$

y se tiene  $i_f \circ p \sim \text{Id}_{Co(i)}$  via

$$h(n, m, n') = (0, 0, n) :$$

$$\begin{aligned}(hd + dh)(n, m, n') &= h(dn + f(m) + n', -dm, -dn') + \partial(0, 0, n) \\ &= (0, 0, dn + f(m) + n') + (n, 0, -dn) = (n, 0, f(m) + n') \\ &= (n, m, n') - (0, m, -f(m))\end{aligned}$$

Es decir,  $i_f \circ p_M \sim \text{Id}_{\text{Co}(i)}$ .

**T3:** Sea  $X \xrightarrow{f} Y$  un diag. conmut. en  $\text{Chain}(A)$ ,

$$\begin{array}{ccc} X & \xrightarrow{f} & Y \\ \downarrow a & & \downarrow b \\ X' & \xrightarrow{g} & Y' \end{array}$$

$$\Rightarrow \begin{array}{ccccccc} X & \xrightarrow{f} & Y & \longrightarrow & \text{Co}(f) & \longrightarrow & X[-1] \\ \downarrow a & & \downarrow b & & \downarrow b \oplus a & & \downarrow a \\ X' & \xrightarrow{g} & Y' & \longrightarrow & \text{Co}(g) & \longrightarrow & X'[-1] \end{array}$$

es un morfismo de triángulos

dem: es claro que el diagrama conmuta, para ver que es morfismo de complejos:

$$(b \oplus a)d(y, x) = (b \oplus a)(dy + fx, -dx) = (bdy + bfx, -adx) =$$

$$d(b \oplus a)(y, x) = d(by, ax) = (dby + gax, -dax)$$

sabemos  $ad = da$ ,  $db = bd$ ,

y como el cuadrado riginal conmutaba,  $bf = ga$ .

# Categorías trianguladas

**Definición:**(Verdier) Una categoría aditiva  $\mathcal{T}$  se dice triangulada si tiene un autofunctor  $M \mapsto M[1]$  y una clase distinguida de ternas  $\{(X \xrightarrow{u} Y \xrightarrow{v} Z \xrightarrow{w} X[-1])\}$  satisfaciendo:

**[T1]**  $\forall u : X \rightarrow Y$  existe un triángulo que empieza con  $u$ :  $(X \xrightarrow{u} Y \xrightarrow{v} Z \xrightarrow{w} X[-1])$ .

La terna  $(X \xrightarrow{\text{Id}} X \xrightarrow{0} 0 \xrightarrow{0} X[-1])$  es un triángulo, la clase de triángulos es cerrada por isomorfismos de triángulos, i.e.

$$\begin{array}{ccccccc} X & \xrightarrow{u} & Y & \xrightarrow{v} & W & \xrightarrow{u} & X[-1] \\ a \downarrow \cong & & b \downarrow \cong & & c \downarrow \cong & & a[-1] \downarrow \cong \\ X' & \xrightarrow{u'} & Y' & \xrightarrow{v'} & W' & \xrightarrow{u} & X'[-1] \end{array}$$

si la fila de arriba es un triángulo  $\Rightarrow$  la de abajo también.

**[T2]** (rotación) si  $(X \xrightarrow{u} Y \xrightarrow{v} Z \xrightarrow{w} X[-1])$  es un triángulo, sus “rotados”

$$(Y \xrightarrow{v} Z \xrightarrow{w} X[-1] \xrightarrow{-u} Y[-1]),$$

$$(Z[1] \xrightarrow{-w} X \xrightarrow{u} Y \xrightarrow{v} Z)$$

también lo son.

**[T3]**(extensión de morfismos) Si se tienen dos triángulos como las filas, y el cuadrado de la izq. conmutativo

$$\begin{array}{ccccccc}
 X & \xrightarrow{u} & Y & \xrightarrow{v} & W & \xrightarrow{u} & X[-1] \\
 \downarrow a & & \downarrow b & & \downarrow \exists c & & \downarrow a[-1] \\
 X' & \xrightarrow{u'} & Y' & \xrightarrow{v'} & W' & \xrightarrow{u} & X'[-1]
 \end{array}$$

entonces se puede extender a un morfismo de triángulos

## [T4] El axioma del octaedro:

(No se conoce ejemplo de categoría aditiva que satisfaga T1 T2 T3 y no T4)

Consideremos dos flechas componibles:

$$X \xrightarrow{f} Y \xrightarrow{g} Z$$

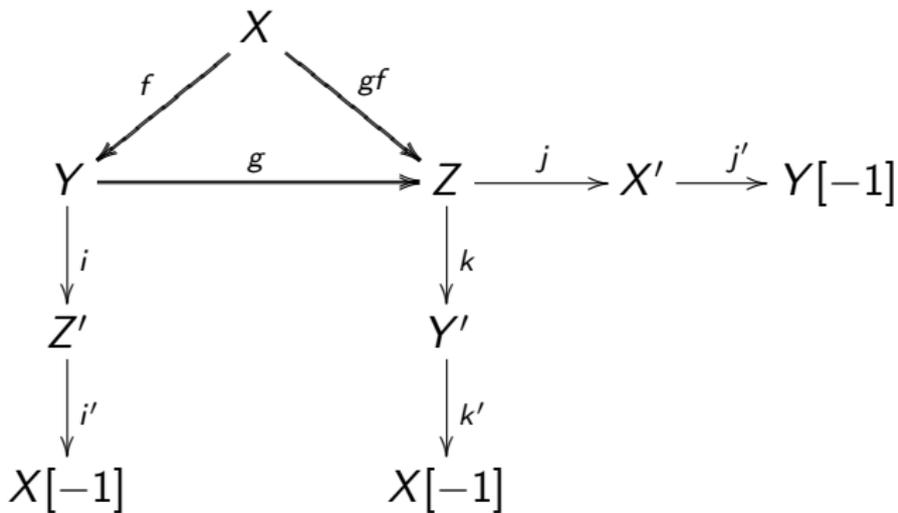
y los completamos a triángulos

$$X \xrightarrow{f} Y \xrightarrow{i} Z' \xrightarrow{i'} X[-1]$$

$$Y \xrightarrow{g} Z \xrightarrow{j} X' \xrightarrow{j'} Y[-1]$$

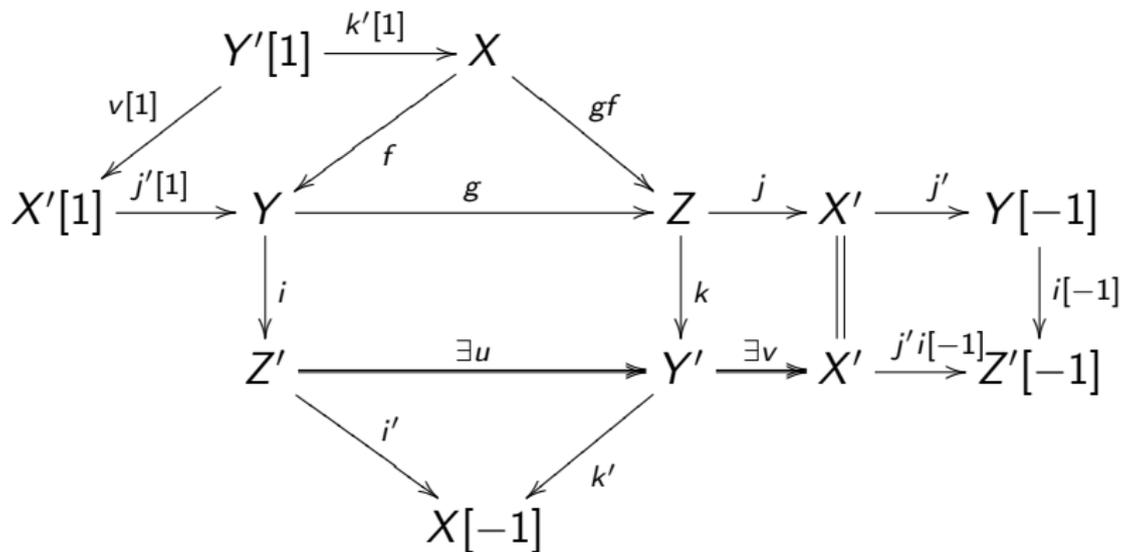
$$X \xrightarrow{gf} Z \xrightarrow{k} Y' \xrightarrow{k'} X[-1]$$

los acomodamos en el siguiente diagrama



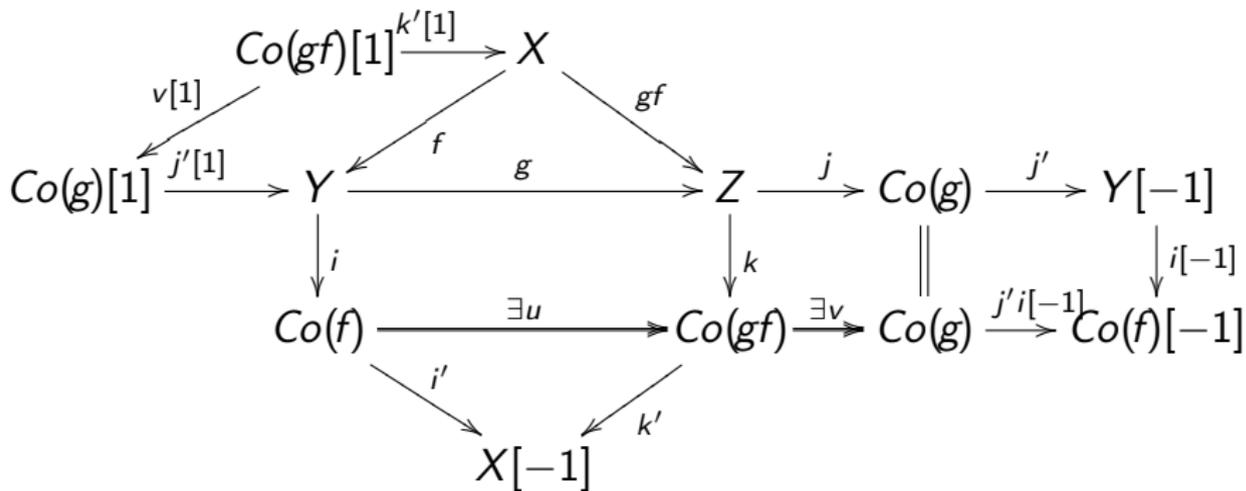
Entonces existen  $u : Z' \rightarrow Y'$  y  $v : Y' \rightarrow X'$  tales que

el siguiente diagrama conmuta y la tercer fila es un triángulo:



O sea, este axioma relaciona  $Co(f)$ ,  $Co(f)$  y  $Co(gf)$ .

el siguiente diagrama conmuta y la tercer fila es un triángulo:



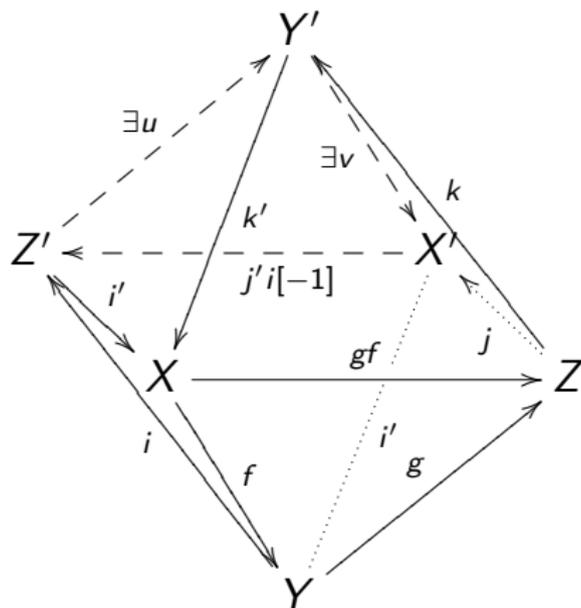
O sea, este axioma relaciona  $Co(f)$ ,  $Co(f)$  y  $Co(gf)$ .

Si pensamos  $Co(f) = Y/X$ ,  $Co(gf) = Z/X$ ,  $Co(g) = Y/Z$

entonces tendríamos  $Y/Z = \frac{Y/X}{Z/X}$

# La manera “octahedral”

al octahedro se le completa el triángulo de atrás, las caras son o bien triángulos o bien diagramas conmutativos:



$$iu = gk, \quad uk' = i', \quad kv = j, \quad k'f[-1] = vj'$$