

# Catégories stables

On se place secrètement dans le modèle quasi-cat, mais on essaie d'y faire référence le moins possible.

Pour  $n \in \mathbb{N}$ ,  $\Delta^n = N([n])$  est une  $\infty$ -catégorie dont on peut parler de façon synthétique.

## Catégories pointées

def: Une  $\infty$ -catégorie  $\mathcal{C}$  est dite pointée s'il existe dans  $\mathcal{C}$  un objet à la fois initial et terminal  $0$ .

(objet nul)

Prp: Si  $\mathcal{C}$  est pointée, alors  $h\mathcal{C}$  l'est et les objets nuls de  $\mathcal{C}$  sont exactement ceux qui le sont dans  $h\mathcal{C}$ .

→ deux objets nuls sont équivalents.

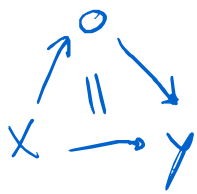
Clair: la sous-cat pleine de  $\mathcal{C}$  formée des objets nuls est un  $\infty$ -groupeïde contractile.

def: Un foncteur  $\mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$  entre  $\infty$ -catégories pointées est dit réductif s'il préserve les objets nuls.

On note  $\text{Fon}_*(\mathcal{C}, \mathcal{D}) \hookrightarrow \text{Fon}(\mathcal{C}, \mathcal{D})$

la sous-cat. pleine formée des foncteurs réductifs.

Si  $\mathcal{C}$  est une  $\alpha$ -catégorie pointée, un morphisme nul est un 2-simplexe  $\Delta^2 \rightarrow \mathcal{C}$  de la forme



(l'objet nul est fixé)

Si  $X$  et  $Y$  sont fixés, les morphismes nuls  $X \rightarrow Y$  forment un  $\alpha$ -groupeïde contractible, si bien que l'on peut parler du morphisme nul  $X \rightarrow Y$ .

Naux: le foncteur de restriction

$$\{ \text{morphismes nuls} \} \rightarrow \mathcal{C} \times \mathcal{C}$$

est une fibration triviale.

← a un sens synthétique: les  $\alpha$ -cats sont des modèles homotopiques.

↪ il existe en particulier essentiellement une seule action

$$\mathcal{C} \times \mathcal{C} \rightarrow \{ \text{morphismes nuls} \}$$

dün: Dans le modèle quaco-cat:

$$\{ \text{morphismes nuls} \} \rightarrow \text{Fon}(\Delta^2, \mathcal{C})$$

$$\sim \downarrow \quad \downarrow$$

$$\mathcal{C}_{10} \times \mathcal{C}_{01} \rightarrow \text{Fon}(\mathbb{N}^2, \mathcal{C})$$

$$\downarrow \sim$$

$$\sim \downarrow \quad \leftarrow \text{car } 0 \text{ est terminal et final}$$

$$\mathcal{C} \times \mathcal{C}$$

def: Si  $f: X \rightarrow Y$  est un morphisme de  $\mathcal{C}$ , une fibre de  $f$  est un carré cartésien:

$$\begin{array}{ccc} \bullet & \longrightarrow & X \\ \downarrow \lrcorner & & \downarrow f \\ 0 & \longrightarrow & Y \end{array} \quad \left( \begin{array}{l} \text{diagramme indexé} \\ \text{par } \Delta \times \Delta \end{array} \right)$$

Dualement, une cofibre de  $f$  est un carré cocartésien:

$$\begin{array}{ccc} X & \longrightarrow & Y \\ \downarrow & & \downarrow r \\ 0 & \longrightarrow & 0 \end{array}$$

Si les morphismes nuls possèdent des cofibres, on définit un foncteur réduit:

$$\Sigma: \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{C}$$

$$X \mapsto 0 \underset{X}{\coprod} 0$$

$$\begin{array}{ccc} X & \longrightarrow & 0 \\ \downarrow & & \downarrow r \\ 0 & \longrightarrow & \Sigma X \end{array}$$

De même, si les morphismes nuls possèdent des fibres, on pose:

$$\Omega: \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{C}$$

$$X \mapsto 0 \underset{X}{\times} 0$$

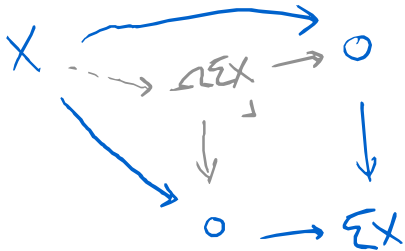
↑  
réduit.

$$\begin{array}{ccc} \Omega X & \longrightarrow & 0 \\ \downarrow \lrcorner & & \downarrow \\ 0 & \longrightarrow & X \end{array}$$

Rq: si  $\mathcal{C}$  est une 1-catégorie,  $\Sigma X \approx \Omega X = 0$  pour tout  $X$ .

Supposons que les morphismes sub aient une fib et une cofib dans  $\mathcal{C}$ .

Pour  $X \in \mathcal{C}$ , le diagramme commutatif



permet de choisir une flèche

$$X \rightarrow \Omega \Sigma X$$

unique à un choix contractile près.

On admet que ces flèches s'organisent en une transformation naturelle :

$$\eta : \text{id} \rightarrow \Omega \Sigma$$

De même, on a une t.nat :

$$\varepsilon : \Sigma \Omega \rightarrow \text{id}$$

Prop: Les t.nat.  $\eta$  et  $\varepsilon$  sont respectivement l'unité et la counité d'une adjonction

$$\begin{array}{ccc}
 \mathcal{C} & \xrightarrow{\quad \Sigma \quad} & \mathcal{C} \\
 & \perp & \\
 \mathcal{C} & \xleftarrow{\quad \Omega \quad} & \mathcal{C}
 \end{array}$$

## Catégories additives

def. Une catégorie pointée  $\mathcal{C}$  est dite additive si

(i)  $\mathcal{C}$  possède les produits et coproduits finis, et ceux-ci coïncident au sens "la flèche"

$$\begin{pmatrix} \text{id}_X & 0 \\ 0 & \text{id}_Y \end{pmatrix} : X \amalg Y \rightarrow X \times Y$$

et une équivalence pour tous  $X$  et  $Y$ .

(le morphisme  $\begin{pmatrix} \text{id}_X & 0 \\ 0 & \text{id}_Y \end{pmatrix}$  est défini sans ambiguïté dans  $\text{h}\mathcal{C}$ )

On note indifféremment  $X \otimes Y$ .

(ii) Pour tout  $X$ , la flèche

$$\begin{pmatrix} \text{id} & \text{id} \\ 0 & \text{id} \end{pmatrix} : X \otimes X \rightarrow X \otimes X$$

$$(x, y) \mapsto (x+y, y)$$

est une équivalence.

Rq:  $\mathcal{C}$  additive  $\Leftrightarrow \mathcal{C}$  possède les (co)prod. finis et  $\text{h}\mathcal{C}$  est additive.  
(pour  $\mathcal{C}$  pointée)

def: Un foncteur  $F: \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$  entre catégories additives est dit additif s'il préserve les sommes finies.

(en particulier  $F$  additif  $\Rightarrow F$  séduit)

ex: Si  $\mathcal{C}$  est additive, alors

$$\Sigma: \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{C}$$

et

$$\Omega: \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{C}$$

sont additifs, en tant qu'adjoints à gauche / à droite respectivement.

Si  $\mathcal{E}$  est additive, on définit une structure de monoïde commutatif sur  $[X, Y] := \text{Hom}_{\mathcal{E}}(X, Y)$  pour  $X, Y \in \mathcal{E}$  via

$$f+g := X \xrightarrow{\nabla} X \oplus X \xrightarrow{f \oplus g} Y \oplus Y \xrightarrow{\Delta} Y$$

pour  $f, g: X \rightarrow Y$

(le neutre est  $0: X \rightarrow Y$ )

Cette structure est naturelle en  $X, Y$ , au sens où elle respecte par la composition.

De plus, on vérifie que pour  $X \in \mathcal{E}$ , l'inverse dans  $\text{Hom}_{\mathcal{E}}$  de l'iso :

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} : X \oplus X \rightarrow X \oplus X$$

est nécessairement de la forme

$$\begin{pmatrix} 1 & -1 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} : X \oplus X \rightarrow X \oplus X$$

par un certain morphisme  $-1: X \rightarrow X$  vérifiant

$$(*) \quad (-1) + 1 = 1 + (-1) = 0 \quad (\text{dans } [X, X])$$

→ pour  $f: X \rightarrow Y$ , on définit

$$-f := X \xrightarrow{-1} X \xrightarrow{f} Y$$

$$\text{ou } X \xrightarrow{f} Y \xrightarrow{-1} Y$$

et  $-f$  est l'opposé de  $f$  en vertu de (\*)

⇒  $[X, Y]$  est naturellement un groupe abélien.

(En fait,  $\text{Hom}_{\mathcal{E}}(X, Y)$  possède une structure naturelle d'∞-groupe abélien)

↑ espace  $\mathcal{E}$  groupoïde

Bq: Si  $F: \mathcal{E} \rightarrow \mathcal{D}$  est additif, alors

$$F: [X, Y] \rightarrow [F(X), F(Y)]$$

est un morph. de groupes abéliens  $\forall X, Y$ .

Prop: Si  $\mathcal{C}$  est une  $\mathcal{A}$ -catégorie pointée possédant les (co)produits finis et l.g.  
 les  $[X, Y]$  sont munis de structures naturelles  
 $X, Y \in \mathcal{C}$   
 de groupes abéliens, alors  $\mathcal{C}$  est additive.  
 Les deux structures sur  $[X, Y]$  coïncident.

dém: Il suffit de traiter le cas où  $\mathcal{C}$  est une 1-catégorie.

Remarquons que  $[0, 0] = 0$ , si bien que le neutre de  $[X, Y]$  est nécessairement  $0: X \rightarrow Y$  par naturalité.

Pour  $X, Y \in \mathcal{C}$ , on note

$$X \xrightarrow{i_X} X \amalg Y \xrightarrow{i_Y} Y \quad \text{et} \quad X \xleftarrow{p_X} X \times Y \xrightarrow{p_Y} Y$$

On veut mg:  $\begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$

$$\alpha: X \amalg Y \rightarrow X \times Y$$

est inversible, d'inverse

$$\beta := i_X p_X + i_Y p_Y$$

On calcule

$$\begin{aligned} \beta \alpha i_X &= i_X p_X \alpha i_X + i_Y p_Y \alpha i_X \\ &= i_X + 0 = i_X \end{aligned}$$

de m  $\beta \alpha i_Y = i_Y$ , d'où  $\underline{\beta \alpha = id_{X \amalg Y}}$ .

De la m façon, on montre que  $\underline{\alpha \beta = id_{X \times Y}}$ .

$$\Rightarrow \boxed{\beta = \alpha^{-1}}$$

Pour conclure, il faut établir que

$$X \oplus X \xrightarrow{\begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}} X \oplus X$$

est un isomorphisme pour tout  $X \in \mathcal{C}$ .

En fait l'inverse est donné par la formule

$$X \oplus X \xrightarrow{\begin{pmatrix} 1 & -1 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}} X \oplus X$$

$$\text{i.e. } i_1(p_1 - p_2) + i_2 p_2: X \times X \rightarrow X \amalg X$$

$\leadsto \mathcal{C}$  est additive.

Si  $f, g: X \rightarrow Y$ , la naturalité de la loi de groupe garantit que

$$\begin{pmatrix} f & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 0 & g \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} f \circ g & 0 \\ 0 & g \end{pmatrix}$$

dans  $[X \oplus X, Y \oplus Y]$ . L'image par

$$(\nabla^*, \Delta_*) : [X \oplus X, Y \oplus Y] \rightarrow [X, Y]$$

de cette égalité s'écrit

$$f + g = \Delta \circ (f \circ g) \circ \nabla$$

$\leadsto$  pas de nouvelle loi de groupe sur  $[X, Y]$ ...

# Catégories triangulées et stabilité

Un exemple de catégorie additive est la  $\mathbb{1}$ -catégorie  $\underline{\text{Ch}}(A)$  des complexes de chaînes sur une cat. abélienne  $A$ .

Un outil fondamental en algèbre homologique est la suite exacte longue en homologie induite par une suite exacte courte de  $\underline{\text{Ch}}(A)$ .

En fait, on récupère une suite exacte longue en homologie sous des hypothèses beaucoup plus souples, ce qui permet de travailler avec

$\tilde{K}(A), \tilde{D}(A)$  (localisations  $\mathbb{1}$ -catégoriques)

existantes dans notre univers lorsque  $A$  est de Grothendieck

→ dans ces catégories, on a encore une notion de "suites exactes courtes", ou plutôt de triangles exacts.

On dit que  $\tilde{K}(A), \tilde{D}(A)$  ont une structure triangulée.

ex d'application :

Lemme (Vogt) : Si  $f : C \rightarrow D$  est une iq. d'homotopie entre complexes de chaînes et si  $f^{-1}$  est un inverse homotopique, alors on peut trouver des homotopies

$$\xi : ff^{-1} \sim \text{id}_D \quad \text{et} \quad \eta : f^{-1}f \sim \text{id}_C$$

$$\text{t.g. } \xi\eta \sim \eta\xi$$

↑ 2-homotopie

Pour la dem,  $\tilde{K}(A)$  est triangulée donc  $\text{Con}(f)$  est contractile.

Regarder concrètement ce que signifie

$$h : \text{id}_{\text{Con}(f)} \sim 0$$

en écrivant  $h$  matriciellement...





Question : comment se situe cette notion dans le contexte  $\infty$ -catégorique ?

là où l'additivité était une propriété de  $\mathcal{C}$ , le fait d'être langue est une structure : comment garantir la cohérence des homotopies supérieures.

(dont l'axiome de l'octaèdre n'est que le premier échelon ...)

Une solution particulièrement élégante, et l'un des grands succès du langage  $\infty$ -catégorique, est la notion d' $\infty$ -catégorie stable.

def : Une  $\infty$ -catégorie pointée  $\mathcal{C}$  est stable

si :

(i) Tout morphisme de  $\mathcal{C}$  possède à la fois une fib et une cofib

(ii) Un carré commutatif de la forme

$$\begin{array}{ccc} \circ & \longrightarrow & \circ \\ \downarrow & & \downarrow \\ \circ & \longrightarrow & \circ \end{array}$$

est cartésien ssi il est cocartésien.

$\rightsquigarrow$  les suites fibres / cofibres coïncident : on parle de suites exactes.

Un foncteur  $F: \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$  entre  $\infty$ -catégories stables est dit exact s'il est pointé et qu'il préserve les suites exactes.

Pg : Si  $\mathcal{C}$  est stable et si  $I$  est un ensemble simplicial, alors  $\text{Fon}(I, \mathcal{C})$  est stable et les évaluations

$$ev_i : \text{Fon}(I, \mathcal{C}) \rightarrow \mathcal{C}$$

sont exactes. (les (co)limites se calculent terme à terme)

Prop: Si  $\mathcal{C}$  est stable, alors les foncteurs  $\Sigma$  et  $\Omega$  sont des équivalences de catégories exactes inverses l'une de l'autre.

dém:  $\Sigma$  commute aux colimites et est fidèle, donc est exact.  
De même,  $\Omega$  est exact car fidèle et préserve les limites.

Pour  $X \in \mathcal{C}$ , on a des carrés exacts

$$\begin{array}{ccc} \Omega X \rightarrow 0 & & \Omega X \rightarrow 0 \\ \downarrow \quad \downarrow & \text{et} & \downarrow \quad \downarrow \\ 0 \rightarrow X & & 0 \rightarrow \Sigma \Omega X \end{array}$$

Ce qui montre que la counité  $\Sigma \Omega \rightarrow \text{id}$  est une ig. terme à terme.

$\rightarrow$  c'est une ig. naturelle

De même, l'unité  $\text{id} \rightarrow \Omega \Sigma$  est une ig. naturelle.

Cor: Les 1-catégories stables sont les groupes des contractiles.

$\rightarrow$  La stabilité n'a d'intérêt que dans le cas  $\infty$ -cat.

En fait, ce fait est caractéristique de la stabilité :

Prop: Si  $\mathcal{C}$  est une  $\infty$ -cat. pointée alors LA&SE :

(i)  $\mathcal{C}$  est stable

(ii) tout morphisme de  $\mathcal{C}$  possède une cofibre  
et  $\Sigma : \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{C}$  est une ig.

(iii) tout morphisme de  $\mathcal{C}$  possède une fibre  
et  $\Omega : \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{C}$  est une ig.

On a des équivalences d'homotopies naturelles pointées

$$\begin{aligned}\text{Hom}_{\mathcal{E}}(-, -) &\simeq \text{Hom}_{\mathcal{E}}(\Omega(-), \Omega(-)) \\ &\simeq \Omega \text{Hom}_{\mathcal{E}}(\Omega(-), -)\end{aligned}$$

entre foncteurs  $\mathcal{E}^{\text{op}} \times \mathcal{E} \rightarrow \underline{\text{Esp}}$ . ↖ so-cat des espaces.

En particulier pour  $X, Y \in \mathcal{E}$ , l'ensemble  $[X, Y]$  possède une structure de groupe naturelle.

$$\begin{aligned}\text{Or } \text{Hom}_{\mathcal{E}}(X, Y) &\simeq \Omega \text{Hom}_{\mathcal{E}}(\Omega X, Y) \\ &\simeq \Omega^n \text{Hom}_{\mathcal{E}}(\Omega^n X, Y)\end{aligned}$$

donc

$$[X, Y] \simeq \pi_1(\text{Hom}_{\mathcal{E}}(\Omega X, Y))$$

↖ morphisme de groupes par déf.

$$\begin{aligned}&\simeq \pi_1(\Omega^{n-1} \text{Hom}_{\mathcal{E}}(\Omega^n X, Y))\end{aligned}$$

morphisme de groupes  
(car induit par  $\pi_1$ )

$$\simeq \pi_n(\text{Hom}_{\mathcal{E}}(\Omega^n X, Y))$$

↖ morphisme de groupes

→  $[X, Y]$  est n naturellement un groupe abélien

(et la loi de groupe ne dépend pas de  $n$   
que l'on choisit pour l'éq. d'homotopie)

$$\text{Hom}_{\mathcal{E}}(X, Y) \simeq \Omega^n \text{Hom}_{\mathcal{E}}(\Omega^n X, Y)$$

Prop: Si  $\mathcal{C}$  est une  $\infty$ -catégorie stable, alors  $\mathcal{C}$  possède les (co)limites finies.

dém:  $\mathcal{C}$  possède un objet nul, et  $\mathcal{C}^{\text{op}}$  est stable  
 $\leadsto$  il suffit de mg  $\mathcal{C}$  possède les produits fibrés  
 $X \times_A Y$  pour  $f: X \rightarrow A \leftarrow g: Y \rightarrow A$  dans  $\mathcal{C}$ .  
 Notons  $\mathcal{Q}$  la cofibre de  $X \rightarrow A$ , et  $K$  la fibre de la composée  $Y \rightarrow A \rightarrow \mathcal{Q}$ .

Si  $d: \mathcal{C} \rightarrow \text{PPS}(\mathcal{C})$  désigne le plongement de Yoneda, on peut former les carrés cartésiens

$$\begin{array}{ccccc} G & \longrightarrow & F & \longrightarrow & d(0) \\ \downarrow \lrcorner & & \downarrow \lrcorner & & \downarrow \\ d(Y) & \longrightarrow & d(A) & \longrightarrow & d(\mathcal{Q}) \end{array}$$

Où  $d$  préserve les limites, donc en particulier les carrés cartésiens :

$$\begin{array}{ccccc} X & \longrightarrow & 0 & & K & \longrightarrow & 0 \\ \downarrow \lrcorner & & \downarrow \lrcorner & \text{et} & \downarrow \lrcorner & & \downarrow \\ A & \longrightarrow & \mathcal{Q} & & Y & \longrightarrow & A & \longrightarrow & \mathcal{Q} \end{array}$$

$\rightarrow F$  et  $G$  sont représentables par  $X$  et  $K$  respectivement.

On en déduit un carré cart:

$$\begin{array}{ccc} d(K) & \xrightarrow{P^*} & d(X) \\ \downarrow \lrcorner & & \downarrow \lrcorner \\ g^* & & f^* \\ d(Y) & \xrightarrow{g^*} & d(A) \end{array}$$

qui s'écrit pour  $S \in \mathcal{C}$  en

$$\begin{array}{ccc} \text{Hom}_{\mathcal{C}}(S, K) & \xrightarrow{P^*} & \text{Hom}_{\mathcal{C}}(S, X) \\ \downarrow \lrcorner & & \downarrow \lrcorner \\ \text{Hom}_{\mathcal{C}}(S, Y) & \xrightarrow{g^*} & \text{Hom}_{\mathcal{C}}(S, A) \end{array}$$

autrement dit  $K$  réalise le produit fibré de  $f$  et  $g$  dans  $\mathcal{C}$ .

Cor: Si  $\mathcal{C}$  est stable, alors  $\mathcal{C}$  est additive.

(en particulier, on se pourrait pas munir les  $[X, Y]$  d'une autre structure naturelle de gp. ab.)

Cor: Si  $\mathcal{C}$  est stable, alors les carrés cartésiens et cocartésiens coïncident.

dém: Étant donné un carré cartésien

$$(*) \quad \begin{array}{ccc} X \times Y & \rightarrow & X \\ \downarrow & \lrcorner & \downarrow \\ Y & \rightarrow & A \end{array}$$

on le complète :

$$\begin{array}{ccccc} K & \rightarrow & X \times Y & \rightarrow & X \\ \downarrow & \lrcorner & \downarrow & \lrcorner & \downarrow \\ 0 & \rightarrow & Y & \rightarrow & A \end{array}$$

et le triangle extérieur est cartésien, donc cocartésien

$\leadsto$  le carré  $(*)$  est cocartésien.

Cor: Un foncteur  $F: \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$  entre catégories stables est exact ssi il est fidèle et s'il préserve les colimites finies (ou les limites finies).

dém: Supposons  $F: \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$  exact. Alors  $F$  est fidèle et il suffit pour conclure de sq  $F$  préserve les sommes amalgamées.

Étant donné un carré cocartésien  $(*)$

$$\begin{array}{ccccc} K & \rightarrow & A & \rightarrow & X \\ \downarrow & \lrcorner & \downarrow & \lrcorner & \downarrow \\ 0 & \rightarrow & Y & \rightarrow & X \amalg_A Y \end{array}$$

alors  $F$  envoie  $(**)$  et  $(**)+(*)$  sur des suites exactes, donc  $(*)$  sur un carré cocart.

Si  $\mathcal{C}$  est stable, alors  $h\mathcal{C}$  est additive et

$$h\Sigma : h\mathcal{C} \rightarrow h\mathcal{C}$$

et une équivalence.

En fait,  $h\mathcal{C}$  est canoniquement triangulé :

les triangles exacts sont les triangles

$$X \xrightarrow{[u]} Y \xrightarrow{[v]} Z \xrightarrow{[w]} h\Sigma X$$

qui se relèvent en un diag. commutatif de  $\mathcal{C}$  :

$$\begin{array}{ccccc} X & \xrightarrow{u} & Y & \longrightarrow & 0 \\ \downarrow & & \downarrow v & & \downarrow \\ 0 & \xrightarrow{r} & Z & \xrightarrow{r} & \Sigma X \\ & & & \swarrow w & \end{array}$$

## Catégories dérivées

Question : est-ce que les exemples canoniques  $\widehat{K}(A)$ ,  $\widehat{D}(A)$  se relèvent en des  $\infty$ -catégories stables ?

def : Une catégorie différentielle graduée est une catégorie enrichie sur  $(Ch(\mathbb{Z}), \otimes)$

La loi de composition est donnée par convention pour nous par

$$\text{Hom}(X, Y) \otimes \text{Hom}(Y, Z) \rightarrow \text{Hom}(X, Z)$$

(l'ordre dans le produit tensoriel compte, car  $d(x \otimes y) = dx \otimes y + (-1)^{|x|} x \otimes dy$ )

ex : si  $A$  est abélienne, alors  $Ch(A)$  est canoniquement d.g., *via*

$$\underline{\text{Hom}}(C, D)_n := \prod_{k \in \mathbb{Z}} \text{Hom}_A(C_k, D_{k+n})$$

et la différentielle

$$df := f \circ d + (-1)^{n+1} d \circ f$$

pour  $f \in \underline{\text{Hom}}(C, D)_n$ .



Nerf dg.

On note  $\mathcal{P}$  la catégorie libre engendrée par le graphe d'objets  $\mathbb{N}$  et d'arêtes  $m \rightarrow n$   
( $n, m \geq 0$ )

définies par :

$$E(m, n) := \begin{cases} \{ \text{parties de } \llbracket m+1, n-1 \rrbracket \} & \text{si } m \leq n-1 \\ \emptyset & \text{si non} \end{cases}$$

$$\text{donc } E(m, m+1) = \{ \emptyset \} \neq \emptyset.$$

Pour  $S \in E(m, n)$ , on définit

$$\text{deg } S := |S|$$

et  $\text{deg}$  se prolonge uniquement en

$$\text{deg} : \text{Hom}_{\mathcal{P}}(m, n) \rightarrow \mathbb{N}$$

$$\text{en exigeant } \text{deg}(g \circ f) = \text{deg}(g) + \text{deg}(f)$$

$$\text{donc } \text{deg}(\text{id}) = 0.$$

On définit  $\mathbb{Z}[\mathcal{P}]$  la catégorie de  $\hat{m}$  objets que  $\mathcal{P}$ , mais de morphismes :

$$\text{Hom}_{\mathbb{Z}[\mathcal{P}]}(m, n) := \mathbb{Z}[\text{Hom}_{\mathcal{P}}(m, n)]$$

$m, n \gg 0$

$\mathbb{Z}$ -module gradué.

(et en prolongeant la composition par linéarité)

On définit des différentielles  $\mathbb{Z}$ -lia. :

$$d: \text{Hom}_{\mathbb{Z}[\mathcal{P}]}(m, n) \rightarrow \text{Hom}_{\mathbb{Z}[\mathcal{P}]}(m, n)$$

via :

(i) pour  $S = \{s_1, \dots, s_k\} \in E(m, n)$  :

$$dS := \sum_{j=1}^k (-1)^j (\{s_1, \dots, \hat{s}_j, \dots, s_k\} - \{s_1, \dots, s_k\} \circ \underbrace{\{s_1, \dots, \hat{s}_j\}}_{m \rightarrow s_j})$$

$s_j \rightarrow n$

donc  $d\phi = 0$ .

(ii) pour  $S \in E(m, n)$  et  $T \in E(n, p)$  :

$$d(T \circ S) := T \circ dS + (-1)^{\deg S} dT \circ S$$

(iii) pour  $n \in \mathbb{N}$  :

$$d(\text{id}_n) := 0$$

On vérifie que  $d$  est de degré  $(-1)$ , vérifie

$d^2 = 0$  et la  règle de Leibniz :

$$d(g \circ f) = g \circ df + (-1)^{\deg f} dg \circ f$$

pour  $f$  homogène, et  $g, f$  composables.

Il faut vérifier  $d^2 S = 0$  ; c'est un calcul.

$\leadsto (\mathbb{Z}[\mathcal{P}], d)$  est une catégorie d.g.

Pour  $n \geq 0$ , on définit

$$[n]_{dg} := \mathbb{Z}[P]_{\{0, \dots, n\}}$$

Un morphisme  $\alpha : [m] \rightarrow [n]$  induit alors un foncteur d.g.

$$\alpha_* : [m]_{dg} \rightarrow [n]_{dg}$$

donné par :

$$\alpha_*(i) := \alpha(i) \\ (i \in [m])$$

$$\alpha_*(S) := \begin{cases} \alpha(S) & \text{si } \alpha|_{\{i,j\} \cup S} \text{ est injective} \\ \text{id} & \text{si } S = \emptyset \text{ et } \alpha(i) = \alpha(j) \\ 0 & \text{si non} \end{cases}$$

Il suffit de vérifier que c'est bien un foncteur d.g. lorsque  $\alpha$  est une face ou un dégénérescence.  
On calcule que  $\beta_* \alpha_* = (\beta \alpha)_*$ , donc les identités simpliciales sont automatiquement vérifiées.

On a ainsi construit un objet coimplicial

$$\Delta_{dg} : \Delta \rightarrow \underline{\text{Cat}}_{dg}$$

↑ catégorie des petites catégories d.g.

Fait : La catégorie  $\underline{\text{Cat}}_{dg}$  des petites catégories d.g. est bicomplète.

On récupère par conséquent une adjonction

$$\begin{array}{ccc} & \text{Cat}_{dg}[-] & \\ \text{Set} & \xrightarrow{\quad} & \underline{\text{Cat}}_{dg} \\ & \perp & \\ & \text{N}_{dg} & \end{array}$$

avec  $\text{N}_{dg} : \mathcal{C} \mapsto ([n] \mapsto \text{Fon}([n]_{dg}, \mathcal{C}))$ .

$$\text{Rq : } -[0]_{dg} = * \rightsquigarrow \text{N}_{dg}(\mathcal{C})_0 = \text{Ob}(\mathcal{C})$$

$$\cdot \text{Hom}_{[1]_{dg}}(0,1) = \{\phi\} \cdot \mathbb{Z} \quad \text{chaînes de deg. 0}$$

$$\rightsquigarrow \text{N}_{dg}(\mathcal{C})_1 = \text{Mor}(\mathcal{C})$$

• On peut représenter  $[2]_{dg}$  comme :

$$\begin{array}{ccc} \phi & \xrightarrow{1} & \phi \\ \circ & \xrightarrow{\phi \cdot 21} & \mathbb{Z} \\ & & \underbrace{0 \rightarrow 1}_{\phi} \end{array}$$

$$\text{et } d\mathbb{Z}1 = \underline{\phi} - \underline{\phi \circ \phi}$$

$0 \rightarrow 2 \quad 1 \rightarrow 2$

autrement dit  $\text{N}_{dg}(\mathcal{C})_2$  est l'ensemble des diagrammes (pas forcément commutatifs) de  $\mathcal{C}$  de la forme

$$\begin{array}{ccc} u & \xrightarrow{\quad} & v \\ & \searrow & \downarrow \\ \circ & \xrightarrow{\quad} & \circ \\ & & \underbrace{\quad}_w \end{array} \quad u, v, w \in \text{Mor}(\mathcal{C})$$

munis d'une homotopie  $uv \sim w$ .

chaîne de degré 1

Prop: Si  $\mathcal{C}$  est une catégorie d.g., alors  $N_{dg}(\mathcal{C})$  est une  $\infty$ -catégorie.

def: Si  $\mathcal{A}$  est une catégorie abélienne, on définit

$$K(\mathcal{A}) := N_{dg}(\text{Ch}(\mathcal{A}))$$

Pr: La description des 0, 1 et 2-simplexes de  $N_{dg}(-)$  permet une identification canonique

$$hK(\mathcal{A}) \simeq \tilde{K}(\mathcal{A})$$

En fait :

$$K(\mathcal{A}) = \text{Ch}(\mathcal{A}) \text{ [éq. d'homotopie]}$$

(localisation  $\infty$ -cat.)

Si bien que  $K(\mathcal{A})$  vérifie la prop. universelle que vérifiait  $\tilde{K}(\mathcal{A})$  dans le cadre  $\infty$ -catégorique.

L'iso.  $hK(\mathcal{A}) \xrightarrow{\sim} \tilde{K}(\mathcal{A})$  est obtenu par transposition de la flèche  $K(\mathcal{A}) \rightarrow N(\tilde{K}(\mathcal{A}))$  créée par prop. universelle.

Thm:  $K(\mathcal{A})$  est stable et la structure triangulaire induite sur  $hK(\mathcal{A})$  coïncide avec celle de  $\tilde{K}(\mathcal{A})$ .

déf: Si  $A$  est abélienne, on définit la catégorie dérivée de  $A$ :

$$\mathcal{D}(A) := K(A)[\text{quasi-iso}^{-1}] \simeq \text{Ch}(A)[\text{q. iso}^{-1}]$$

(quitte à se placer dans un univers plus grand)

Thm: Si  $A$  est catégorie abélienne de Grothendieck

(ex:  $\text{Mod-}R$ )

alors  $\mathcal{D}(A)$  est localement petite, stable et

$\text{h}\mathcal{D}(A) \rightarrow \tilde{\mathcal{D}}(A)$  est une éq. de catégories  
Mangulées.

obtenue par transposition

$$\text{de } \mathcal{D}(A) \rightarrow N(\tilde{\mathcal{D}}(A))$$

Prop: Si  $A$  est une catégorie abélienne de Grothendieck,  
alors  $K(A)$  et  $\mathcal{D}(A)$  sont présentables.

# Stabilisation

déf:  $\mathcal{C}, \mathcal{D}$  :  $\infty$ -catégories

Un foncteur  $\mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$  est dit excisif s'il envoie les carrés cocartésiens de  $\mathcal{C}$  sur des carrés cartésiens de  $\mathcal{D}$ .

On note  $\underline{\text{Exc}}(\mathcal{C}, \mathcal{D})$  la sous- $\infty$ -cat. pleine de  $\text{Fon}(\mathcal{C}, \mathcal{D})$  formée des foncteurs excisifs.

---

Les foncteurs excisifs  $\mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$  sont en quelque sorte des foncteurs "affines".

Si  $\mathcal{C}, \mathcal{D}$  sont pointés, alors

$$\underline{\text{Exc}}_{*}(\mathcal{C}, \mathcal{D}) := \underline{\text{Exc}}(\mathcal{C}, \mathcal{D}) \cap \text{Fon}_{*}(\mathcal{C}, \mathcal{D})$$

correspond par cette intuition à des foncteurs "linéaires"

$\leadsto$  on peut s'attendre à ce que  $\underline{\text{Exc}}_{*}(\mathcal{C}, \mathcal{D})$  soit stable.

Prop: Si  $\mathcal{C}$  possède les colimites finies et si  $\mathcal{D}$  possède les limites finies, alors  $\underline{\text{Exc}}_*(\mathcal{C}, \mathcal{D})$  est stable.

dém: le foncteur nul  $0: \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$  est à la fois initial et final dans  $\text{Fon}(\mathcal{C}, \mathcal{D})$ , et manifestement exact fidèle

$\rightarrow \underline{\text{Exc}}_*(\mathcal{C}, \mathcal{D})$  est pointée.

Si  $\mathcal{D}$  possède les  $I$ -limites, alors  $\text{Fon}(\mathcal{C}, \mathcal{D})$  aussi et elles se calculent terme à terme.

Le foncteur  $\lim_I: \mathcal{D} \rightarrow \mathcal{D}$  préserve les carrés cartésiens, si bien que les  $I$ -limites existent dans  $\underline{\text{Exc}}_*(\mathcal{C}, \mathcal{D})$  et se calculent terme à terme.

$\rightarrow$  sous nos hypothèses,  $\underline{\text{Exc}}_*(\mathcal{C}, \mathcal{D})$  possède les limites finies.

En particulier, le foncteur

$$\Omega: \underline{\text{Exc}}_*(\mathcal{C}, \mathcal{D}) \rightarrow \underline{\text{Exc}}_*(\mathcal{C}, \mathcal{D})$$

existe, on calcule terme à terme, et

$\underline{\text{Exc}}_*(\mathcal{C}, \mathcal{D})$  est stable si  $\Omega$  est une éq.

Si  $F: \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$  est exactif alors  $\Sigma^* F := F \circ \Sigma$  aussi, car  $\Sigma$  est cocartésien.

On en déduit un foncteur:

$$\Sigma^*: \underline{\text{Exc}}_*(\mathcal{C}, \mathcal{D}) \rightarrow \underline{\text{Exc}}_*(\mathcal{C}, \mathcal{D})$$

$\Omega = \Omega_*$  et  $\Sigma^*$  commutent, au sens où l'on dispose d'une éq. naturelle

$$\Omega_* \Sigma^* \simeq \Sigma^* \Omega_* \quad (F \mapsto \Omega F \Sigma)$$

Or, pour  $X \in \mathcal{C}$ :

$$\begin{array}{ccc} F(X) & \rightarrow & 0 \\ \downarrow & \searrow & \downarrow \\ 0 & \rightarrow & F(\Sigma X) \end{array}$$

d'où une éq.  $F(X) \simeq \Omega F(\Sigma X)$ . Ces équivalences s'assemblent en fait en une équivalence naturelle

$$\text{id} \simeq \Omega_* \Sigma^* \simeq \Sigma^* \Omega_*$$

$\leadsto \Omega$  et  $\Sigma^*$  ont des équivalences réciproques l'une de l'autre.

$\underline{\text{Esp}}_A^{\text{fin}}$  est la complétion libre de  $A$   
par colimites finies.

On définit les sphères dans  $\underline{\text{Esp}}_A^{\text{fin}}$  de la façon  
suivante :

$$S^0 := \textcircled{A} \amalg A, \quad \text{et} \quad S^n := \Sigma S^{n-1} \quad \text{pour } n \geq 1$$

point base.

def: Si  $\mathcal{C}$  est une  $A$ -catégorie possédant les limites  
finies, alors on définit

$$\text{Sp}(\mathcal{C}) := \underline{\text{Exc}}_A(\underline{\text{Esp}}_A^{\text{fin}}, \mathcal{C}_*)$$

$\swarrow := \mathcal{C}_*$

possède les limites finies  
(se calculent dans  $\mathcal{C}$ )  
(en oubliant  $A$ )  
et est pointée

Un objet de  $\text{Sp}(\mathcal{C})$  est appelé  $\mathcal{C}$ -spectre.

$$\underline{\text{Sp}} := \text{Sp}(\underline{\text{Esp}}_A)$$

$\uparrow$   
 $\infty$ -catégorie des spectres.



Un spectre  $X: \underline{\text{Esp}}_*^{\text{fin}} \rightarrow \mathcal{C}_*$  dans une catégorie  $\mathcal{C}$  induit un isomorphisme naturel

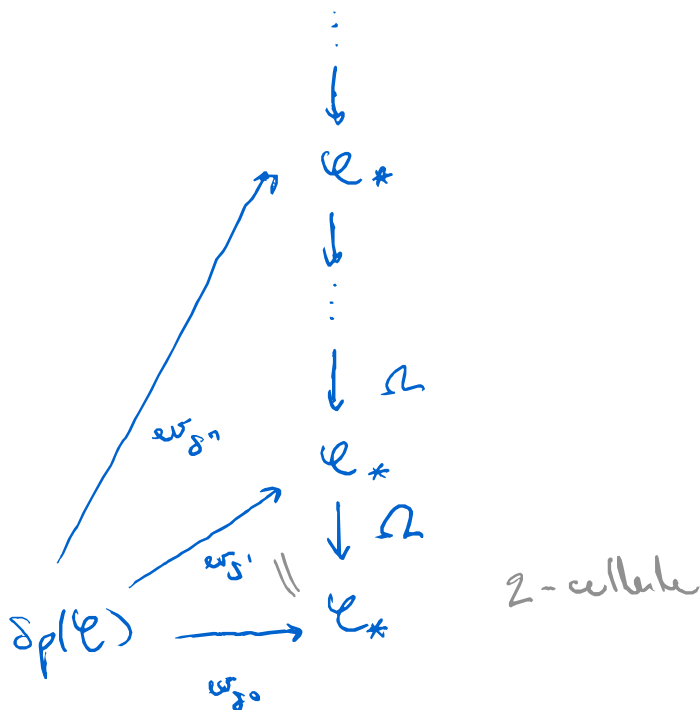
$$X \cong \Omega X \Sigma$$

En particulier, l'évaluation sur les sphères fournit des équivalences

$$X(S^n) \cong \Omega X(S^{n+1})$$

naturelles en  $X$ .

On en déduit un diagramme dans Cat :



puis une flèche canonique

$$\text{Sp}(\mathcal{C}) \rightarrow \lim (\mathcal{C}_* \xrightarrow{\Omega} \mathcal{C}_* \rightarrow \dots)$$

Thm: Ce foncteur est une équivalence entre  $\infty$ -catégories.

Pour  $X \in \text{Sp}(\mathcal{E})$  :

$$X(\delta^n) = \Omega^n X(\delta^0)$$

$n \geq 0$

ce qui justifie de noter  $\Omega^\infty : \text{Sp}(\mathcal{E}) \rightarrow \mathcal{E}_*$   
l'évaluation en  $\delta^0$ .

Pg :  $\Omega^\infty : \text{Sp}(\mathcal{E}) \rightarrow \mathcal{E}_*$  est une équivalence  
ssi  $\mathcal{E}_*$  est stable en vertu du thm. précédent.

Pg : Si  $\mathcal{E}$  est présentable, alors  $\mathcal{E}_*$  aussi et  
le diagramme

$$\mathcal{E}_* \xleftarrow{\Omega} \mathcal{E}_* \leftarrow \dots$$

est dans  $\text{Pr}^R$  or l'oubli  $\text{Pr}^R \rightarrow \text{Cat}_*$  préserve  
les limites et  $\text{Pr}^R$  est bicomplète

$\implies \text{Sp}(\mathcal{E})$  est présentable.

L'identification  $\text{Pr}^R \simeq (\text{Pr}^L)^{\text{op}}$  fournit une identification

$$\text{Sp}(\mathcal{E}) \simeq \text{colim} \left( \mathcal{E}_* \xrightarrow{\Omega} \mathcal{E}_* \rightarrow \dots \right)$$

$\leftarrow$  existe car  $\mathcal{E}_*$  bicomplète

$\uparrow$   
calculée dans  $\text{Pr}^L$  !

Fait : Si  $\mathcal{C}$  est une  $\infty$ -catégorie présentable, alors le foncteur

$$\Omega^\infty : \mathrm{Sp}(\mathcal{C}) \rightarrow \mathcal{C}_*$$

est accessible.

Étant donné qu'il préserve les limites (car elles se calculent terme à terme dans  $\mathrm{Sp}(\mathcal{C})$ ), on a une adjonction :

$$\begin{array}{ccc} & \xrightarrow{\Sigma^\infty} & \\ \mathcal{C}_* & \perp & \mathrm{Sp}(\mathcal{C}) \\ & \xleftarrow{\Omega^\infty} & \end{array}$$

Combinée à l'adjonction

$$\begin{array}{ccc} & \xrightarrow{(-)_\perp^*} & \\ \mathcal{C} & \perp & \mathcal{C}_* \\ & \xleftarrow{\mathrm{abli}} & \end{array}$$

on obtient finalement :

$$\begin{array}{ccc} & \xrightarrow{\Sigma_+^\infty} & \\ \mathcal{C} & \perp & \mathrm{Sp}(\mathcal{C}) \\ & \xleftarrow{\Omega^\infty} & \end{array}$$

On peut enfin énoncer la propriété universelle des spectres d'une  $\infty$ -cat présentable :

Prop :  $\mathcal{C}, \mathcal{D}$  :  $\infty$ -catégories présentables  
Si  $\mathcal{D}$  est stable, alors

$$(\Sigma_+^\infty)^* : \mathrm{Fon}^L(\mathrm{Sp}(\mathcal{C}), \mathcal{D}) \rightarrow \mathrm{Fon}^L(\mathcal{C}, \mathcal{D})$$

est une équivalence de catégories.