CAHIERS DE TOPOLOGIE ET GÉOMÉTRIE DIFFÉRENTIELLE CATÉGORIQUES

RENÉ GUITART LUC VAN DEN BRIL

Calcul des satellites et présentations des bimodules à l'aide des carrés exacts (2e partie)

Cahiers de topologie et géométrie différentielle catégoriques, tome 24, n° 4 (1983), p. 333-369

http://www.numdam.org/item?id=CTGDC_1983__24_4_333_0

© Andrée C. Ehresmann et les auteurs, 1983, tous droits réservés.

L'accès aux archives de la revue « Cahiers de topologie et géométrie différentielle catégoriques » implique l'accord avec les conditions générales d'utilisation (http://www.numdam.org/conditions). Toute utilisation commerciale ou impression systématique est constitutive d'une infraction pénale. Toute copie ou impression de ce fichier doit contenir la présente mention de copyright.



Article numérisé dans le cadre du programme Numérisation de documents anciens mathématiques http://www.numdam.org/

CAHIERS DE TOPOLOGIE ET GÉOMÉTRIE DIFFÉRENTIELLE

CALCUL DES SATELLITES ET PRÉSENTATIONS DES BIMODULES À L'AIDE DES CARRÉS EXACTS

par René GUITART et Luc VAN DEN BRIL

2^e Partie

SOMMAIRE.

- 0. Introduction
- 1. Carrés exacts dans Ab-CAT et zig-zags de matrices (test)
- 2. Composition des bimodules et platitude (calcul)
- 3. Satellites droits ou inductifs (formalisme général)
- 4. Satellites ponctuels, extensions ponctuelles, cotenseurs
- 5. Satellites gauches ou projectifs
- 6. Présentations de bimodules et exemples de satellites
- 7. Prébifibrations (et itération de Sat_E par produits fibrés).
- 8. Le rôle (externe) des carrés exacts dans le calcul explicite des satellites
- 9. Présentations de EXT^n en longues suites exactes et satellites classiques
- 10. Systèmes de facteurs dans Ab (l'équivalence EXA~FAC)
- 11. Présentation de EXT dans le cas des complexes de chaînes
- 12. $E\widetilde{X}A$ et $E\widetilde{X}T$ (calcul des paires exactes)
- 13. Lax-bimodules (calcul des recollements)
- 14. Systèmes de facteurs dans CAT et second rôle (interne) des carrés exacts
- 15. Références.

Les sections 1 à 8 ont été publiées dans le Volume XXIV-3.

- 9. PRÉSENTATIONS DE EXT^n EN LONGUES SUITES EXACTES ET SATELLITES CLASSIQUES.
- 9.1. Soit C une catégorie abélienne, A et $C \in C_0$. On désigne par EXT(C, A) l'ensemble des classes d'équivalence de suites exactes

$$E: 0 \longrightarrow A \longrightarrow B \longrightarrow C \longrightarrow 0$$
.

Si $\alpha: A \to M$ (resp. $\gamma: N \to C$), αE (resp. $E\gamma$) est la classe définie par

$$\begin{array}{c|cccc}
 & a & cocart & \downarrow & \downarrow \\
 & a & cocart & \downarrow & \downarrow & \downarrow \\
 & a & E & 0 \longrightarrow M \longrightarrow B_1 \longrightarrow C \longrightarrow 0 & \downarrow \\
 & E & 0 \longrightarrow A \longrightarrow B_2 \longrightarrow N \longrightarrow 0 & \downarrow \\
 & & cart & \downarrow y & \downarrow \\
 & E & 0 \longrightarrow A \longrightarrow B \longrightarrow C \longrightarrow 0 & \downarrow \\
\end{array}$$

(resp. par

Ainsi $EXT: \mathbb{C}^{op} \times \mathbb{C} \rightarrow ENS$ devient un bifoncteur par

$$EXT(y,\alpha)(E) = (\alpha E)y = \alpha(Ey).$$

On obtient une structure de groupe abélien sur EXT (C, A) par

$$E_I + E_2 = \nabla_A (E_I \oplus E_2) \Delta_C$$

d'où le bifoncteur $EXT: \mathbb{C}^{op} \times \mathbb{C} \to Ab$.

(On se reportera par exemple au livre Homology de Mac Lane [12].)

9.2. On désignera par EXA(C) la catégorie des suites exactes de C décrite par

$$E: 0 \longrightarrow A \longrightarrow B \longrightarrow C \longrightarrow 0 \qquad \text{exacte}$$

$$\begin{vmatrix} a &= & \beta &= & | y \\ & & & | & | \\ F: & 0 \longrightarrow A' \longrightarrow B' \longrightarrow C' \longrightarrow 0 \qquad \text{exacte} \end{vmatrix}$$

sous-catégorie pleine de C(>>>>>). On pose

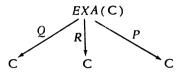
$$P(\alpha,\beta,\gamma) = \alpha$$
, $R(\alpha,\beta,\gamma) = \beta$, $Q(\alpha,\beta,\gamma) = \gamma$.

9.3. PROPOSITION. 1º EXA(C) est additive, avec des limites et colimites finies, des factorisations épi-monos, mais n'étant pas équilibrée, elle n'est pas abélienne.

CALCUL DES SATELLITES ... 35

2º R a un adjoint à gauche et un adjoint à droite,

3º P a un adjoint à gauche, Q a un adjoint à droite.



9.4. THÉORÈME. On a $EXT = Q.P^o$ (dans Ab-BIM), c'est-à-dire pour A et C in C_o on a

$$EXT(C,A) \approx \int_{-\infty}^{E} C[PE,A] \otimes C[C,QE],$$

avec les bimorphismes canoniques $C[PE, A] \times C[C, QE] \rightarrow EXT(C, A)$:

$$(\lambda: PE \rightarrow A, \mu: C \rightarrow QE) \mapsto \lambda E\mu$$

la dinaturalité résultant de ce que avec les notations de 9.2 on a $\alpha E = F y$.

9.5. THÉORÈME. On désignera par $EXA^2(C)$ la catégorie (additive) des suites exactes de longueur 2 de C dont les objets sont les

$$E: 0 \longrightarrow A \xrightarrow{u} X \xrightarrow{v} Y \xrightarrow{w} C \longrightarrow 0.$$

On définit S, $T: EXA^2(C) \rightarrow EXA(C)$ par

$$SE: 0 \longrightarrow im v \longrightarrow Y \xrightarrow{w} C \longrightarrow 0$$
.

$$TE: 0 \longrightarrow A \xrightarrow{u} X \longrightarrow im v \longrightarrow 0.$$

Alors on a pour E_1 , $E_2 \in EXA(C)_0$,

$$C[PE_1, QE_2] \approx \int_{-\infty}^{E} EXA(C)(E_1, SE) \otimes EXA(C)[TE_1, E_2]$$

c'est-à-dire que le carré

$$EXA^{2}(C) \xrightarrow{T} EXA(C)$$

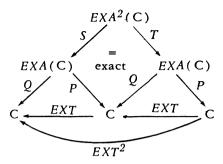
$$S \downarrow \qquad \qquad \downarrow Q$$

$$EXA(C) \xrightarrow{P} C$$

est Ab-exact, et $EXA^2(C)$ est équivalente à $EXA(C) \times EXA(C)$.

9.6. PROPOSITION. 1º $(QS)(PT)^{\circ}: C \mapsto C$ est une présentation du EXT^2 .

2º Des théorèmes 9.4 et 9.5 on tire, avec 9.6, 1, la figure



d'où $EXT^2 \approx EXT \otimes EXT$.

9.7. Rappelons qu'un objet injectif est un J tel que pour tout monomorphisme $\chi: A \to B$ et tout $\alpha: A \to J$ il existe $\beta: B \to J$ tel que $\beta: \chi = \alpha$. On dit que C a suffisamment d'injectifs si pour tout $X \in C_0$ il existe au moins une suite exacte

$$R \circ X: 0 \longrightarrow X \longrightarrow I \longrightarrow Y \longrightarrow 0$$

avec I injectif.

On désigne par $EXA_{inj}(C)$ la sous-catégorie pleine de EXA(C) ayant pour objets les suites exactes de la forme

$$0 \longrightarrow X \longrightarrow I \longrightarrow Y \longrightarrow 0$$
, I injectif.

 $EXA_{inj}(C)$ est additive.

On désigne par Mono(C) (resp. par $Mono_{inj}(C)$) la sous-catégorie pleine de C^2 ayant pour objets les monos de C (resp. les monos de C de la forme A > I avec I injectif).

- 9.8. PROPOSITION. 1º Soit C une catégorie abélienne. Les conditions suivantes sont équivalentes :
 - 1. C a assez d'injectifs.

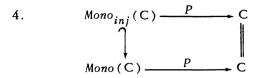
2.
$$EXA_{inj}(C) \subset J EXA(C) \xrightarrow{P} C$$

$$\downarrow \qquad \qquad \downarrow \qquad \qquad \qquad \downarrow \qquad \qquad \qquad \downarrow \qquad \qquad \qquad \downarrow \qquad \qquad \qquad \qquad \downarrow \qquad \qquad \qquad \downarrow \qquad \qquad \qquad \qquad \downarrow \qquad \qquad \qquad \downarrow \qquad \qquad \qquad \qquad \downarrow \qquad \qquad \qquad \downarrow \qquad \qquad \qquad \qquad \qquad \downarrow \qquad$$

est exact dans CAT (il s'agit donc d'une présentation de P).

3. Le carré du 2 est exact dans Ab-CAT.

CALCUL DES SATELLITES... 37



est exact.

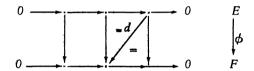
2º Si C a assez d'injectifs, $EXA_{inj}(C)$ est une présentation de EXT i. e.

$$EXT = (C \xrightarrow{P^o} EXA \xrightarrow{Q} C) = (C \xrightarrow{(P \downarrow)^o} EXA_{ini} \xrightarrow{Q \downarrow} C).$$

N.B. Voir aussi en 11.1 un lemme qui généralise ce résultat.

9.9. On désignera par $EXA_{(0)}(C)$ et par $EXA_{(2)}(C)$ les quotients de EXA(C) par, resp. les idéaux $I_{(0)}$ et $I_{(2)}$ où:

- $I_{(0)}$ est l'idéal des $\phi: E \to F$ tels qu'il existe un d avec



• $I_{(2)}$ est l'idéal des $\phi: E \to F$ tels qu'il existe un d avec

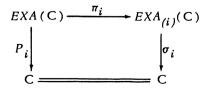


Donc $\phi \in I_{(i)}$ ssi $P_i \phi = 0$. On note

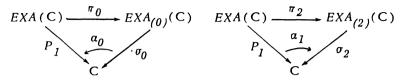
$$\pi_0: EXA \rightarrow EXA_{(0)}$$
 et $\pi_2: EXA \rightarrow EXA_{(2)}$

les morphismes de passage au quotient, et σ_0 la factorisation de $P_0=P$ par π_0 , et σ_2 la factorisation de $Q=P_2$ par π_2 .

9.10. PROPOSITION. 1º Pour i=0 et 2 on a que π_i est copleinement fidèle, et donc le carr é suivant est exact.



2º Avec $P_I = R$ on a dans CAT et dans Ab-CAT une extension gauche et une extension droite



3º Si C a assez d'injectifs alors $\sigma_0 \rightarrow R_0$ (γ , 1) (avec R_0 = résolution injective).

4º Si C a assez de projectifs alors $R_2 \rightarrow \sigma_2$ (1,0) (avec $R_2 = r$ ésolution projective).

5º Si C a assez d'injectifs on a les carrés exacts dans CAT et Ab-CAT

$$EXA(C) \xrightarrow{P_0} C \qquad EXA(C) \xrightarrow{P_0} C$$

$$\downarrow \qquad \qquad \downarrow \qquad \qquad \qquad \qquad \downarrow \qquad \qquad \qquad \downarrow \qquad \qquad \downarrow \qquad \qquad \qquad \downarrow \qquad \qquad \qquad \downarrow \qquad \qquad \qquad \downarrow \qquad \qquad \qquad \qquad \downarrow \qquad \qquad \qquad \downarrow \qquad \qquad \qquad \qquad \downarrow \qquad \qquad \qquad \downarrow \qquad \qquad \qquad \qquad \downarrow \qquad \qquad$$

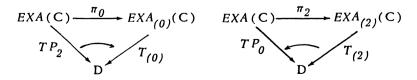
(il s'agit donc d'une coprésentation de P_0).

6º Si C a assez de projectifs on a les carrés exacts dans CAT et Ab-CAT

9.11. PROPOSITION. Soit $T: C \to D$, $\alpha_0: P_0 \Rightarrow P_1$ et $\alpha_1: P_1 \Rightarrow P_2$ les transformations naturelles canoniques avec $P_i: EXA(C) \to C$. On pose

$$T_{(0)}(E) = coker(T(a_{1E}))$$
 et $T_{(2)}(E) = ker(T(a_{0E}))$.

Alors on a une extension inductive et une extension projective



9.12. COROLLAIRE. Les satellites classiques sont les satellites des sections 3 et suivantes dans le cas E = EXT; on les obtient donc (4.4) par $Sat(T) = Ext_P(T,Q)$, soit (9.10.5 et 4.3) $Ext_{\pi_0}(T,Q)$. R_0 , ou encore (9.11):

$$Sat(T) = T_{(0)}R_0$$

(«calcul par résolutions injectives»).

9.13. COROLLAIRE. On a $Sat(T) = Ext_P(T, Q)$, soit $Ext_{(\sigma_0, \pi_0)}(T, Q)$ ou encore, vu (9.11):

$$Sat(T) = Ext_{\sigma_0} T_{(0)}$$

(« formule de Buchsbaum »).

- 9.14. N.B. On a l'analogue de 9.12 et 9.13 pour les satellites gauches.
- 9.15. REMARQUE. 1º Le théorème de Goursat peut s'énoncer ainsi : soit dans une catégorie abélienne

$$\begin{vmatrix}
A & u & B & v & C \\
a & = & b & = (*) & c \\
X & \xrightarrow{r} & Y & \xrightarrow{s} & Z
\end{vmatrix}$$

v. u = 0, α , v, s épis, (r, s) exacte en Y.

Alors (*) est co-cartésien.

De là on déduit le Lemme des 9, puis ces deux suffisent à montrer le résultat (connu) suivant:

Si C a assez d'injectifs et si $T: C \rightarrow D$ est semi-exacte i.e. transforme les carrés bicartésiens de C en carrés exacts de D, alors pour toute suite exacte

$$E: 0 \longrightarrow A \xrightarrow{u} B \xrightarrow{v} C \longrightarrow 0$$

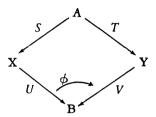
on a la suite exacte:

$$TA \xrightarrow{Tu} TB \xrightarrow{Tv} TC \xrightarrow{\partial E} (Sat T)A \xrightarrow{(Sat T)u} (Sat T)B \xrightarrow{(Sat T)v} (Sat T)C.$$

2º Après avoir donné à la Section 6 des présentations valables pour tout E, nous avons ci-avant donné pour E = EXT des présentations va-

lables pour tous les $T: C \rightarrow D$. Il resterait pour E = EXT à donner des présentations valables pour certains T satisfaisant certaines conditions de continuité ou d'exactitude, présentations que l'on déduirait, par exemple, de la suite exacte ci-dessus.

3º Avec



d'où $\tilde{\phi}: S. T^o \to U^o. V$ et $F: X \to C$, on voit que si F satisfait ϕ (i. e. si $F\tilde{\phi}$ est un isomorphisme), alors $Sat_{S. To} F = Sat_{Uo. V} F$.

Voir aussi en 8.4 un résultat du même genre. Nous réservons pour un travail ultérieur l'étude et la classification de ces «présentations particulières».

9.16. On désignera par $EXA^n(C)$ la catégorie des suites exactes de longueur n de C décrite par

$$E: 0 \longrightarrow A \longrightarrow X_1 \longrightarrow \dots \longrightarrow X_n \longrightarrow B \longrightarrow 0$$
 exacte

$$\phi \qquad \qquad \phi_0 = \phi_1 \qquad \qquad \phi_n = \phi_{n+1}$$

$$F: 0 \longrightarrow A' \longrightarrow X'_1 \longrightarrow \dots \longrightarrow X'_n \longrightarrow B' \longrightarrow 0$$
 exacte.

On pose $P(\phi) = \phi_0$ et $Q(\phi) = \phi_{n+1}$.

9.17. PROPOSITION.

$$C \xrightarrow{Q} EXA^n(C) \xrightarrow{P} C$$

est une prébifibration au sens de 7.2, le morphisme universel $\epsilon: F \to E$ attaché à $f: R \to QE$ (resp. le morphisme co-universel $\epsilon: E \to F$ attaché à $f: P \to R$) pouvant être choisi de sorte que $Q_{\epsilon} = f$ et $P_{\epsilon} = id$ (resp. $P_{\epsilon} = f$ et $Q_{\epsilon} = id$):

(resp.
$$0 \longrightarrow A \longrightarrow X_1 \longrightarrow X_2 \dots X_n \longrightarrow B \longrightarrow 0$$

 $\downarrow \downarrow \text{cocart} \qquad \qquad \parallel \qquad \parallel \qquad \parallel$
 $0 \longrightarrow R \longrightarrow X_2 \dots X_n \longrightarrow B \longrightarrow 0$

9.18. PROPOSITION. $EXA^n(C)$ est additive, munie de n+2 foncteurs additifs

$$P_i: EXA^n(C) \to C: E \mapsto X_i$$
.

On pose $P = P_0$, $Q = P_{n+1}$. On a une suite exacte dans $C^{EXA^n(C)}$ $0 \longrightarrow P \xrightarrow{\alpha_0} P_1 \xrightarrow{\alpha_1} P_2 \xrightarrow{\alpha_2} \dots P_n \xrightarrow{\alpha_n} Q \longrightarrow 0$.

On a n+1 plongements pleinement fidèles additifs $J_i: C \to EXA^n(C)$ donnés par

$$J_{i}(X \xrightarrow{f} Y) = \begin{pmatrix} 0 \longrightarrow 0 & \dots & 0 \longrightarrow X = X \longrightarrow 0 & \dots & 0 \longrightarrow 0 \\ \parallel & & \parallel & \uparrow & \downarrow & \parallel & \parallel \\ 0 \longrightarrow 0 & \dots & 0 \longrightarrow Y = Y \longrightarrow 0 & \dots & 0 \longrightarrow 0 \end{pmatrix}$$

Et on a

$$P_{i} J_{i} = P_{i+1} J_{i} = id_{C}, P_{i} J_{i} = 0 \text{ si } j \neq i \text{ et } j \neq i+1.$$

On a alors la suite d'adjonctions

$$Q = P_{n+1} \dashv J_n \dashv P_n \dashv J_{n-1} \dashv \cdots P_{i+1} \dashv J_i \dashv P_i \dashv J_{i-1} \dashv \cdots$$
$$\cdots \dashv J_1 \dashv P_1 \dashv J_0 \dashv P_0 = P.$$

Par suite les carrés

sont exacts pour $0 \le i \le n$. On désigne par $\pi_i : EXA^n(C) \to EXA^n_{(i)}(C)$ la catégorie quotient de $EXA^n(C)$ par l'idéal des morphismes annulés par P_i , et par σ_i le passage au quotient de P_i . Comme π_i est copleinement fidèle, on obtient les carrés exacts

$$EXA^{n}(C) \xrightarrow{\pi_{i}} EXA^{n}_{(i)}(C)$$

$$P_{i} \downarrow \qquad \qquad \downarrow \sigma_{i}$$

$$C \xrightarrow{\qquad \qquad } C$$

9.19. THÉORÈME. On a $EXT^n = Q$. P^o (dans $Ab ext{-}BIM$), i.e. pour A, C dans C_o on a

$$EXT^{n}(C,A) = \int_{C}^{E} C[C,QE] \otimes C[PE,A]$$

avec les bimorphismes canoniques

$$C[C, QE] \times C[PE, A] \rightarrow EXT^{n}[C, A]:$$

 $(\mu: C \rightarrow QE, \lambda: PE \rightarrow A) \mapsto \lambda E\mu.$

9.20. THÉORÈME («longue suite exacte des EXT»). Pour tout $n, m \ge 0$, on définit

$$S: EXA^{n+m}(C) \rightarrow EXA^n(C)$$
 et $T: EXA^{n+m}(C) \rightarrow EXA^m(C)$ par, pour

$$E: 0 \longrightarrow A \longrightarrow X_1 \longrightarrow \dots \quad X_m \xrightarrow{f} Y_1 \longrightarrow \dots \longrightarrow Y_m \longrightarrow C \longrightarrow 0 ,$$

$$SE: 0 \longrightarrow im \ f \rightarrowtail Y_1 \longrightarrow \dots \quad Y_n \longrightarrow C \longrightarrow 0 ,$$

$$TE: 0 \longrightarrow A \longrightarrow X_1 \longrightarrow X_m \longrightarrow im f \longrightarrow 0.$$

Alors on a

$$EXA^{n+m}(C) \xrightarrow{T} EXA^{m}(C)$$

$$\downarrow Q$$

$$EXA^{n}(C) \xrightarrow{P} C$$

est Ab-exact, exact, et

$$EXA^{n+m}(C) \approx EXA^{n}(C) \times EXA^{m}(C).$$

Par suite

$$EXT^n = EXT \otimes ... \otimes EXT$$
 (n fois),

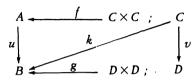
et avec
$$Sat_{EXT}^n = : Sat_n^n$$
, on a donc:
 $Sat_n^n = Sat_n^n \circ Sat_n^n$ (n fois).

- 10. SYSTÈMES DE FACTEURS DANS Ab (l'équivalence $EXA \ni FAC$).
- 10.1. Dans ce paragraphe on prend C = Ab, EXA(Ab) est noté EXA. On définit la catégorie FAC des systèmes de facteurs ainsi:
 - 1º Un objet de FAC est un triplet (A, f, C) avec $A, C \in Ab_o$ et

CALCUL DES SATELLITES ... 43

 $f: C \times C \rightarrow A$ une application vérifiant:

- a) f(0,0) = 0,
- b) f(x+y,z) + f(x,y) = f(x,y+z) + f(y,z),
- c) f(x,y) = f(y,x).
- 2º Un morphisme de FAC est un (u, k, v): $(A, f, C) \rightarrow (B, g, D)$



où $u: A \to B$ et $v: C \to D$ sont des morphismes de groupes et $k: C \to B$ une application, avec:

$$u f(x,y) + k(x+y) = kx + ky + g(vx, vy).$$

3º La composition est:

$$(u,k,v) = (r,l,s)$$

$$(A,f,C) \xrightarrow{(ru,rk+lv,sv)} (E,b,F).$$

On fait de FAC une catégorie additive en posant

$$(u,k,v)+(r,l,s)=(u+r,k\Delta l,v+s)$$

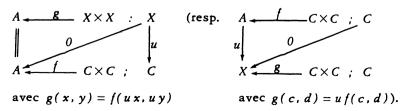
$$\operatorname{avec}(k\Delta l)(x)=kx+lx+g(vx,sx).$$

On définit P, $Q: FAC \rightarrow Ab$ par P(A, f, C) = A, Q(A, f, C) = C.

10.2. THÉORÈME.

$$Ab \leftarrow Q \quad FAC \stackrel{P}{\longrightarrow} Ab$$

est une prébifibration au sens de 7.2, le morphisme universel attaché à $u: X \to Q(A, f, C)$ (resp. morphisme couniversel attaché à $u: P(A, f, C) \to X$) étant



10.3. THÉORÈME. 1º Etant donné $(A, f, C) \in FAC_0$ on munit $A \times C$ d'une structure de groupe notée R(f) par

$$(a, x) + (b, y) = (a+b+f(x, y), x+y).$$

on détermine ainsi un foncteur $R: FAC \rightarrow Ab$, en posant

$$R(u, k, v)(a, x) = (ua + kx, vx).$$

2º On en déduit un foncteur de comparaison $K: FAC \rightarrow EXA$ en associant à (u, k, v) le morphisme

$$0 \longrightarrow A \xrightarrow{i_A} Rf \xrightarrow{p_C} C \longrightarrow 0$$

$$\downarrow u \qquad = \qquad \downarrow R(u, k, v) \qquad \downarrow v$$

$$0 \longrightarrow M \xrightarrow{i_M} Rg \xrightarrow{p_P} P \longrightarrow 0$$

où
$$i_A(a) = (a, 0), p_C(a, x) = x.$$

 3° K est une équivalence de catégories additives, et par suite dans Ab on peut calculer EXT sur EXA ou sur FAC.

4º D'après 10.3, 3, 10.2 et 7.4.3, on peut calculer EXT^n sur

$$FAC^{n} = lim \begin{bmatrix} FAC & FAC \\ Ab & ... & Ab \end{bmatrix} .$$
n fois

11. PRÉSENTATION DE EXT DANS LE CAS DES COMPLEXES DE CHAÎNES.

11.1. LEMME. 1º Soit $J: \underline{M} \to \underline{C}$ l'inclusion de la sous-catégorie pleine \underline{M} de \underline{C} et $P: \underline{C} \to \underline{D}$ un foncteur. On suppose que pour tout $C \in \underline{C}$ il existe

$$u_C: C \rightarrow TC$$
 tel que $TC \in \underline{M} \circ \text{ et } Pu_C = id_{PC}$;

et que pour tout $f: C \rightarrow C' \in C$ il existe

$$Tf: TC \rightarrow TC'$$
 tel que $Tf. u_C = u_{C'}. f.$

Alors

$$\begin{array}{c|c}
\underline{M} & \underline{J} & \underline{C} & \xrightarrow{P} & \underline{D} \\
J & & & & \\
\underline{C} & \xrightarrow{P} & \underline{D}
\end{array}$$

est exact, et donc pour tout $Q: \underline{C} \to \underline{B}$, le bimodule QP° admet la présentation $(QJ)(PJ)^{\circ}$.

2º Supposons que, en plus des hypothèses de 1, C soit une catégorie abélienne (mais non nécessairement \underline{M}) et que les u_C soient des monomorphismes. On désigne par $EXA_{\underline{M}}(C)$ la sous-catégorie pleine de EXA(C) ayant pour objets les suites exactes de la forme

$$0 \longrightarrow X \longrightarrow M \longrightarrow Y \longrightarrow 0$$

avec M & Mo. Alors

$$EXA_{M}(C) \rightarrow EXA(C)$$
 et $P: EXA(C) \rightarrow C$

(cf. 9.2) vérifient les hypothèses du 1, et donc $EXA_{\underline{M}}(C)$ est une présentation de EXT, i.e.

$$EXT = (C \xrightarrow{(P J)^{\circ}} EXA_{M}(C) \xrightarrow{QJ} C).$$

En appliquant ce lemme on retrouve la Proposition 9.8 sur les résolutions injectives. Nous allons l'appliquer ci-après pour obtenir une présentation allégée du EXT de cC, où cC est la catégorie des complexes (de chaînes) de la catégorie abélienne C: un objet $X \in cC_0$ est de la forme

$$X: \dots \to X_{n+1} \xrightarrow{d_{n+1}} X_n \xrightarrow{d_n} X_{n-1} \longrightarrow \dots,$$

avec $d_n \cdot d_{n+1} = 0$, pour tout $n \in \mathbb{Z}$.

11.2. PROPOSITION. 1º La catégorie c C est munie d'une monade

Cone =
$$(Cone, \epsilon, \mu)$$

avec

$$\begin{aligned} & - (Conef)_n = f_{n-1} \oplus f_n, \quad (Cone\ X)_n = X_{n-1} \oplus X_n \quad \text{et} \\ & \tilde{d}_n = \begin{pmatrix} -d_{n-1} & 0 \\ 1 & d_n \end{pmatrix} : X_{n-1} \oplus X_n \rightarrow X_{n-2} \oplus X_{n-1} \\ & - (\epsilon X)_n = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix} : X_n \rightarrow X_{n-1} \oplus X_n \\ & - (\mu X)_n = \begin{pmatrix} p_2^{n-1} & p_1^n \\ 0 & p_2^n \end{pmatrix} : (X_{n-2} \oplus X_{n-1}) \oplus (X_{n-1} \oplus X_n) \rightarrow X_{n-1} \oplus X_n \end{aligned}$$

avec $p_1^n: X_{n-1} \oplus X_n \to X_{n-1}$ et $p_2^n: X_{n-1} \oplus X_n \to X_n$ les projections.

2º La catégorie cC est munie d'une comonade (G, η, δ) telle que $(GX)_n = X_{n+1} \oplus X_n$, où la différentielle est donnée par

$$\begin{pmatrix} -d_{n+1} & 1 \\ 0 & d_n \end{pmatrix}$$

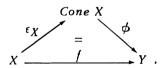
et où η et δ se décrivent de manière duale de ϵ et μ ; en fait formellement η et δ se déduisent de ϵ et μ grâce aux adjonctions

$$\dots$$
 | Cone | G | Cone | G | \dots .

3º X est contractile (i.e. il existe

$$s_n: X_n \to X_{n+1}$$
 avec $s_{n-1}d_n + d_{n+1}s_n = 1$)

ssi il existe $\sigma: Cone X \to X$ tel que $\sigma \cdot \epsilon_X = id_X$. Plus générale ment, $f: X \to Y$ est homotope à $0: X \to Y$ ssi il existe $\phi: Cone X \to Y$ tel que



11.3. PROPOSITION. 1º Soit $T: c \, \mathbb{C} \to c \, \mathbb{C}$ le foncteur de translation: $(TX)_n = X_{n-1}$, avec la différentielle $-d_{n-1}: (TX)_n \to (TX)_{n-1}$. Alors on a une suite exacte

$$0 \longrightarrow 1 \xrightarrow{\varepsilon} Cone \xrightarrow{p_1} T \longrightarrow 0$$
,

définissant un foncteur \mathcal{C} section de $P: EXA(cC) \rightarrow cC$, avec

$$\mathcal{C}(X) = (0 \longrightarrow X \longrightarrow Cone(X) \longrightarrow T(X) \longrightarrow 0).$$

2º Pour $f: X \to Y \in c\mathbb{C}$, le cône de f est le complexe Δf tel que $(\Delta f)_n = X_{n-1} \oplus Y_n$ et la différentielle est

$$\begin{pmatrix} -d_{n-1} & 0 \\ f_{n-1} & d_n \end{pmatrix}.$$

On définit $f^*: Cone X \to \Delta f$ par

$$f_n^{\#} = \begin{pmatrix} 1 & & 0 \\ 0 & & f_n \end{pmatrix} .$$

Alors on a une suite exacte

$$0 \longrightarrow Y \longrightarrow \Delta f \longrightarrow TX \longrightarrow 0$$

et un morphisme de suites exactes

$$0 \longrightarrow X \xrightarrow{\epsilon_X} Cone \ X \xrightarrow{p_1} T \ X \longrightarrow 0 : \quad [t_X] = \mathcal{C}(X)$$

$$f \downarrow = \qquad \qquad \downarrow f \ * = \qquad \qquad \downarrow$$

$$0 \longrightarrow Y \longrightarrow \Delta f \longrightarrow T \ X \longrightarrow 0 \qquad [f]$$

Par suite le carré (1) est bicartésien, et

$$[f] = f[1_X] = f_* \mathcal{C}(X),$$

et si $f: X \to Y$ et $g: Y \to Z$, alors

$$[g.f] = g[f] = [g] Tf.$$

3º En associant à f l'élément [f] de EXT(TX, Y) on détermine un homomorphisme de groupes abéliens d'image

Ho
$$cC(X, Y) \approx cC(X, Y)/\text{homotopie}$$
:

$$cC(X,Y) \xrightarrow{[]} EXT_{cC}(TX,Y)$$

$$=$$

$$Ho cC(X,Y)$$

11.4. PROPOSITION. Soit $Cone(c\,C)$ la sous-catégorie pleine de $c\,C$ dont les objets sont de la forme Cone(X), et soit $contra\,c\,C$ et $Acy\,c\,C$ les sous-catégories pleines de $c\,C$ dont les objets sont les X contractiles (cf. 11.2.3) ou les X acycliques. Alors le Lemme 11.1 s'applique pour $M = Cone(c\,C)$, et on obtient que $EXA_{Cone}(c\,C)$, $EXA_{contra}(c\,C)$, et $EXA_{Acy}(c\,C)$ sont des présentations du EXT de $c\,C$.

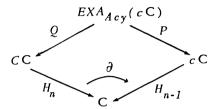
On sait qu'il existe $\partial: H_n Q \to H_{n-1} P$ telle que pour toute suite exacte

$$E: 0 \longrightarrow A \longrightarrow B \longrightarrow C \longrightarrow 0$$

dans cC, la suite

$$H_n A \longrightarrow H_n B \longrightarrow H_n C \xrightarrow{\partial^E} H_{n-1} A \longrightarrow H_{n-1} B$$

soit exacte. Si $E \in EXA_{A\,c\,y}(c\,C)$ on a pour tout n, $H_n(B)=0$, donc ∂^E est un isomorphisme. Comme de plus $P:EXA_{A\,c\,y}(c\,C)\to C$ est copleinement fidèle $(P.P^o\approx 1)$ on obtient que (H_{n-1},∂) est l'extension de $H_n\,Q$ le long de P



Autrement dit: $Sat H_n = H_{n-1}$.

On obtient donc comme corollaire de 11.4 le résultat suivant (dû à B. Mitchell, in *Theory of categories* page 213, ex. 7):

11.5. COROLLAIRE. On a

$$Sat H_n = H_{n-1}$$
 et $Sat H_n = H_{n+1}$

(et ces satellites sont absolus, i. e. pour tout F, $Sat FH_n = FH_{n-1}$).

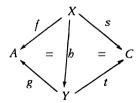
12. $E\widetilde{X}A$ ET $E\widetilde{X}T$ (calcul des paires exactes).

12.1. PROPOSITION. 1º Soit C à produits fibrés et S une classe de morphismes de C stable par produits fibrés. On note $C \not\downarrow C$ la sous-catégorie de $C \not\downarrow C$ dont les objets sont les morphismes de S, et P et Q sont les foncteurs source et but. Alors $QP^o(C,A)$ est l'ensemble des couples

$$A \stackrel{f}{\longleftarrow} X \stackrel{s}{\longrightarrow} C$$
, $s \in S$, $f \in C$,

quotienté par la relation engendrée par :

 $(f, s) \sim (g, t)$ s'il existe h tel que



Lorsque S est formé de monomorphismes, on obtient donc un ensemble

d'applications partielles quotienté par les restrictions, c'est-à-dire un ensemble de germes.

2º Si dans 1 on réduit $C \nmid C$ à sa sous-catégorie des carrés cartésiens alors Q'P'''(C,A) est décrit comme en 1 à ceci près que dans \sim on ne considère que des b isomorphismes. Lorsque S est formé de monomorphismes, alors Q'P'''(C,A) = Part(C,A) est l'ensemble des applications partielles de C dans A.

3º Si dans 1 on suppose que les épis sont universels et si l'on réduit $C \not\downarrow C$ à sa sous-catégorie des carrés tels que «le morphisme canonique vers le produit fibré est un épi», alors $Q^n P^{no}(C,A)$ est décrit comme en 1 à ceci près que dans ~ on ne considère que des b épis. Lorsque S est formé de tous les morphismes de C alors $Q^n P^{no}(C,A) = Rel(C,A)$ ensemble des relations de C vers A.

- 12.2. Soit C une catégorie abélienne. On désignera par EXA(C) la catégorie suivante:
 - les objets sont les paires exactes

$$A \xrightarrow{u} B \xrightarrow{v} C$$

dans C (telles que, donc, ker v = im u):

- les morphismes sont les triplets (α, β, γ) tels que

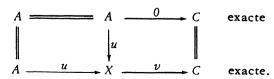
$$\begin{array}{c|cccc}
A & & u & & B & & v & C \\
 a & & (1) & & \beta & & (2) & & \\
 X & & f & & Y & & 8 & Z
\end{array}$$

et tels que: i) $keru \rightarrow kerf$ est un épi,

ii) cokerv - coker g est un mono.

On pose $P(\alpha, \beta, \gamma) = \alpha$, $Q(\alpha, \beta, \gamma) = \gamma$.

REMARQUES. 1º Sans les conditions i et ii le bimodule QP^o serait trivial (pour tout A et C, $QP^o(C, A)$ serait le groupe nul), car



2°
$$C \leftarrow Q = EXA(C) \xrightarrow{P} C$$

est encore une bifibration mais $E\widetilde{X}A(C)$ n'est plus une Ab-catégorie.

3º $E\widetilde{X}A(C)$ contient EXA(C) comme sous-catégorie pleine.

4º Si $(\alpha, \beta, \gamma) \in E\widetilde{X}A(\mathbb{C})$ est tel que $\alpha = id$ et $\gamma = id$, alors β est un isomorphisme.

5° Si E et $F \in \widetilde{EXA}(\mathbb{C})$, $E \oplus F$ est bien défini, mais n'est pas le biproduit dans $E\widetilde{X}A(\mathbb{C})$. On définit une «somme de Baer» dans $E\widetilde{X}A(\mathbb{C})$, c'est-à-dire une somme + dans chaque $QP^{\circ}(C,A)$ par

$$E + F = \nabla (E \oplus F) \Delta$$
.

12.3. THEOREME. 1º Avec les notations de 12.2, on pose

$$E\widetilde{X}T(C,A) = QP^{\circ}(C,A),$$

et on munit $E\widetilde{X}T(C, A)$ de la loi +:

$$E + F = \nabla (E \oplus F) \Delta$$
.

Alors $\widetilde{EXT}(C, A)$ est un monoide abélien contenant EXT(C, A) comme le sous-groupe de ses éléments inversibles.

De plus pour tout $t:A\to \bar{A}$, $E\mapsto tE$ est un morphisme de monoïdes

$$E\widetilde{X}T(C,A) \rightarrow E\widetilde{X}T(C,\overline{A}).$$

Et de même pour les morphismes $s: \overline{C} \to C$, de sorte que l'on a un foncteur EXT de $C^{op} \times C$ dans $Mon \ Ab$ (catégorie des monoïdes abéliens) tel que

$$C^{op} \times C \xrightarrow{E\widetilde{X}T} Mon Ab$$

$$= |Inversible|$$

$$Ab$$

 2° $E\widetilde{X}T(C,0)$ est isomorphe au monoîde abélien des sous-objets de C, muni de l'intersection.

3º La suite $\omega: A \to 0 \to C$ vérifie, pour tout E, $\omega + E = \omega$ (cette propriété exprime l'exactitude de E, en le sens que si l'on travaillait dans \overline{EXT} où toutes les suites nulles

$$E: A \xrightarrow{u} X \xrightarrow{v} C$$

seraient présentes comme objets on aurait:

$$\omega + E = H(E): A \xrightarrow{0} H(E) \xrightarrow{0} C$$

(voir 12.6). On a aussi:

$$(A \longrightarrow B \xrightarrow{0} C) + (A \xrightarrow{0} B' \longrightarrow C) = \omega$$

4º On n'a pas en général sE+tE=(s+t)E, sinon on aurait 0E=0 (mais cela équivaut pour

$$E: A \xrightarrow{u} X \xrightarrow{v} C$$

à ce que v soit un épi).

5º Pour

$$E: A \xrightarrow{u} X \xrightarrow{v} C$$

soit $E_0: Im u \to X \to coim v$. On a $E_0 = 0$ ssi E + E = E. Par suite, EXT(C, A) est de Boole (i. e. E + E = E) pour tout A ssi tous les sousobjets de C sont projectifs.

- 12.4. REMAR QUE. Le «calcul» des 0-paires non nécessairement exactes nécessite l'introduction du gadget EXO^b suivant:
 - les objets sont les 0-paires

$$A \xrightarrow{u} B \xrightarrow{v} C$$

dans C (telles que, donc, $v \cdot u = 0$),

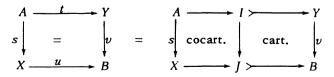
- les morphismes sont les triples (α, β, γ) comme en 12.2 tels que (1) et (2) soient des carrés exacts.

On démontre (voir Guitart & Van den Bril in Diagrammes 6, déc. 81) que

$$A \xrightarrow{u} B \xrightarrow{v} C$$
 et $X \xrightarrow{f} Y \xrightarrow{g} Z$

ont même homologie ssi ils ont les mêmes composantes connexes dans $EXO^{m{b}}$.

12.5. En fait $s ext{-} ext{$t$} ext{$v$}$ est exact ssi $cokert ext{$\rightarrow$ } cokeru$ est un mono et $kert ext{$\rightarrow$ } keru$ est un épi, ou encore ssi on a une décomposition



En plus, $s \xrightarrow{t} v$ est cartésien ssi $cokert \rightarrow cokeru$ est un mono et $kert \rightarrow keru$ un iso.

Alors étant donné un morphisme $\phi: E \to F$ entre 0-suites

le carré cartésien

(resp. le carré cocartésien



ssi H.d. est un isomorphisme et l'exactitude de (1)

ssi $H\phi$ est un isomorphisme et l'exactitude de (1) (resp. de (2)) équivaut à $H\phi$ mono (resp. $H\phi$ épi).

On peut donc agrandir EXO^b en EXO comme suit:

DÉFINITION. Soit C abélienne. La catégorie EXO(C) a:

- pour objets les 0-paires

$$A \xrightarrow{u} B \xrightarrow{v} C$$

dans C (v.u=0),

- pour morphismes les $\phi = (a, b, c)$ comme ci-dessus tels que
- 1. keru ker / est épi,
- 2. $cokerv \rightarrow cokerg$ est mono,
- 3. $HE \rightarrow HF$ est iso.

On pose P(a, b, c) = a, Q(a, b, c) = c.

12.6. PROPOSITION. 1º

$$C \leftarrow Q = EXO(C) \xrightarrow{P} C$$

est une prébifibration (au sens de 7.2) et $E\widetilde{X}A(C)$ est une sous-catégorie pleine de EXO(C) définissant une sous-bifibration.

2º Si $\phi: E \to F$, $\alpha = P \phi$, $\gamma = Q \phi$, alors $\alpha E = F \gamma$ (ceci est vrai pour toute prébifibration, et permettrait de prouver 9.4 dans le cas de EXA).

3º Un $(1_A, \beta, 1_B)$: $(u, v) \rightarrow (f, g)$ est dans EXO(C) ssi β est un isomorphisme.

4º On désigne (abusivement) par E la classe dans QP°(B, A) de

$$E: A \xrightarrow{u} X \xrightarrow{v} B$$

(resp. par F la classe dans $QP^{o}(D,C)$ de

$$F: C \xrightarrow{f} Y \xrightarrow{g} D$$

et par $E \boxplus F$ la classe dans $QP^{o}(B \oplus D, A \oplus C)$ de

$$A \oplus C \xrightarrow{u \oplus f} X \oplus Y \xrightarrow{v \oplus g} B \oplus D$$
.

On a:

$$(\alpha \oplus \beta)(E \boxplus F) = \alpha E \boxtimes \beta F.$$

5º On obtient une loi de monoîde abélien sur QPº (B, A) en posant

$$E+F = \nabla (E \boxplus F)\Delta$$
.

On note $\overline{EXT}(B, A)$ ce monoîde.

6º Pour tout E on a $\omega + E = H(E)$ (comme dit en 12.3.3), et donc $E\widetilde{X}T(B,A)$ est un sous-monoîde de $E\widetilde{X}T(B,A)$.

7º H est déterminé par \overline{EXT} , car c'est le morphisme de monoïdes

$$H: \overline{EXT}(B,A) \to \overline{EXT}(0,0): E \mapsto 0_A E 0_B$$
.

13. LAX-BIMODULES (calcul des recollements).

13.1. RAPPELS. Soit \underline{X} une catégorie et \underline{C} une 2-catégorie.

1º Un lax-foncteur (W, w): $\underline{X} \xrightarrow{} \underline{C}$ est (voir Street [14], Gray [5], Kelly [11], Bourn [2]) la donnée de:

- 1. Pour tout $X \in \underline{X}_o$ un objet $W(X) \in \underline{C}_o$,
- 2. Pour tout $f: X \to Y \in \underline{X}$, un 1-morphisme $W(f): W(X) \to W(Y) \in C$,
- 3. Pour tout $X \in X_0$ un 2-morphisme $w(X): Id(W(X)) \Rightarrow W(Id(X))$ dans C,
 - 4. Pour tout couple de flèches composables de X,

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

un 2-morphisme w(g, f): W(g). $W(f) \Rightarrow W(g, f)$, ces données vérifiant:

L1: Pour tout $f: X \to Y \in X$,

$$w(f, 1).(W(f)w(X)) = w(1, f)(w(Y)W(f)) = id,$$

L2: Pour tout triplet de flèches composables

$$X \xrightarrow{f} Y \xrightarrow{g} Z \xrightarrow{b} T$$
.

$$w(b, gf)(W(b)w(g, f)) = w(bg, f)(w(b, g)W(f)).$$

CONVENTION. On appellera colax-foncteur de \underline{X} vers \underline{C} un lax-foncteur de \underline{X} vers \underline{C}^{op}_2 , la 2-catégorie ayant les mêmes objets et 1-morphismes que \underline{C} , et où le sens des 2-morphismes est renversé.

Une transformation lax-naturelle t de (W, w) vers $(\overline{W}, \overline{w})$ est la donnée de :

- 1. Pour tout objet X, $t(X): W(X) \to \overline{W}(X)$,
- 2. Pour tout $f: X \to Y \in X$, $t(f): t(Y). W(f) \Rightarrow \overline{W}(f). t(X)$, ces données vérifiant des conditions de compatibilité naturelles (données par exemple dans [5]).

Les transformations lax-naturelles se composent, on obtient ainsi une catégorie notée $LAXFONC(\underline{X},\underline{C})$. Cette catégorie devient une 2-catégorie ayant pour 2-morphismes les modifications.

2º Pour toute catégorie \underline{X} il existe une 2-catégorie $\Delta \underline{X}$ et un lax-foncteur $\delta_{\underline{X}}: X \dashrightarrow \Delta X$ tel que la composition avec $\delta_{\underline{X}}$ induise un isomorphisme de 2-catégories

(*)
$$LAX FONC(\underline{X}, \underline{C}) \approx 2 \text{-} FONC(\underline{\Delta} \underline{X}, \underline{C})$$

(où dans le second membre les morphismes sont les transformations laxnaturelles entre 2-foncteurs et les 2-cellules sont définies à l'aide des modifications).

L'existence de ΔX est aisée à montrer en utilisant l'idée d'esquisse de morphismes (Guitart & Lair [9]), mais on peut aussi donner une construction explicite (voir par exemple Van den Bril [15]):

Soit $V: CAT \to GRAPHE$ le foncteur d'oubli, L son adjoint et (S, η, ν) le cotriple «des chemins» sur CAT induit par $L \to V$. Alors

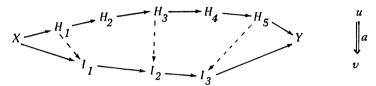
$$\Delta \underline{X} = : \left[S^3 X \xrightarrow{S \eta S X} S^2 X \xrightarrow{\eta S X} S \chi \right]$$

est une catégorie interne à CAT, et c'est la 2-catégorie cherchée. Donc :

- Les objets de ΔX sont ceux de X,
- Les 2-morphismes sont les chemins $X \rightarrow ... \rightarrow ... \rightarrow Y$,
- Un 2-morphisme du chemin u vers le chemin v est un

$$a \in S^2 X$$
 tel que $\eta SX(a) = u$ et $S\eta X(a) = v$

(l'effacement des parenthèses dans a donne u, et en effectuant les parenthèses dans a on obtient v)



Donc a revient à la donnée d'une application croissante

$$a: longueur(v) \rightarrow longueur(u).$$

3º Soit X, Y et C des 2-catégories. Un quasi(bi)foncteur de $X \times Y$ vers C est (Gray [5]) un 2-foncteur

$$X \longrightarrow 2\text{-}FONC [Q,C].$$

Si \underline{X} , \underline{Y} sont des catégories et \underline{C} une 2-catégorie, un quasi(bi)foncteur de $\Delta \underline{X} \times \Delta \underline{Y}$ vers \underline{C} , i. e. un lax-foncteur

$$\underline{X} \xrightarrow{} LAX FONC[\underline{Y},\underline{C}],$$

sera appelé un lax-bifoncteur de (X, Y) vers C.

4º Si X et Y sont des 2-catégories, on déduit, de la construction du produit carré de A. et C. Ehresmann [4], la catégorie double, encore notée X = Y, dont les 2-blocs sont les

$$(X,Y) \xrightarrow{(v,Y)} (X',Y)$$

$$(X,f) \downarrow \qquad \qquad (X',g)$$

$$(X,Y') \xrightarrow{(u,Y')} (X',Y')$$

$$u \stackrel{\epsilon}{\Rightarrow} v \colon X \to X' \stackrel{\epsilon}{\epsilon} \stackrel{X}{-}, \quad f \stackrel{\eta}{\Rightarrow} g \colon Y \to Y' \stackrel{\epsilon}{\epsilon} \stackrel{Y}{-}.$$

Les compositions horizontales o et verticale • sont définies par

$$(\alpha,\beta)\circ(\epsilon,\eta)=(\alpha*\epsilon,\beta\circ\eta),\ (\alpha,\beta)\bullet(\epsilon,\eta)=(\epsilon\circ\alpha,\beta*\eta).$$

5° Enfin, si C est une 2-catégorie, A. et C. Ehresmann [4] définissent la catégorie double des quintettes de C, notée QUINT (C) comme la catégorie dont les 2-blocs sont les

$$\begin{array}{c|c}
A & t & Y \\
s & \downarrow \nu \\
X & u & B
\end{array}$$

où
$$s: A \rightarrow X$$
, $t: A \rightarrow Y$, $u: X \rightarrow B$, $v: Y \rightarrow B$

sont des 1-morphismes de C et où $\phi: u.s \rightarrow v.t$ est un 2-morphisme de C. Il est montré dans A. et C. Ehresmann [4] que le foncteur

admet un adjoint à gauche

(voir [4] pour une description explicite par «chapelets de 2-blocs»).

13.2. THEOREME. Soit X, Y et C des 2-catégories. Alors un quasi(bi)-foncteur de $X \times Y$ vers C, i. e. un 2-foncteur

$$X \longrightarrow 2 \cdot FONC(Y, C)$$

équivaut à la donnée d'un foncteur double

$$X = Y \longrightarrow QUINT(C),$$

ou encore d'un 2-foncteur

$$X \otimes Y = : STRING(X = Y) \rightarrow C.$$

Cela provient en particulier de la décomposition «quaternaire» dans X = Y = du genre

du genre
$$(X,Y) \underbrace{(v,Y)}_{(v,Y)} \underbrace{(x',Y)}_{(id_X',Y)} \underbrace{(x',Y)}_{(x',id_Y)} \underbrace{(x',Y)}_{(x',id_Y)} \underbrace{(x',id_Y)}_{(x',id_Y)} \underbrace{(x',id_Y)}_{(x',id_Y)} \underbrace{(x',id_Y)}_{(x',id_Y)} \underbrace{(x',id_Y)}_{(x',id_Y)} \underbrace{(x',id_Y)}_{(x',id_Y)} \underbrace{(x',Y)}_{(x',Y')} \underbrace{(x',Y')}_{(x',Y')} \underbrace{(x',Y')}_{(x',Y')} \underbrace{(x',Y')}_{(x',Y')} \underbrace{(x',Y')}_{(x',Y')} \underbrace{(id_{X'},Y')}_{(x',Y')} \underbrace{(x',Y')}_{(x',Y')} \underbrace{(x',Y')}_$$

13.3. COROLLAIRE. On appelle lax-bimodule de X à Y un colax-foncteur

$$X \longrightarrow LAX FONC[Y^{op}, CAT]$$
.

Cela équivaut à l'une des données:

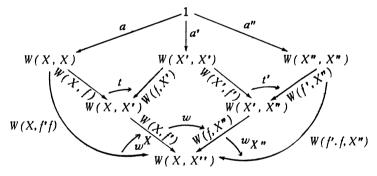
- un foncteur double $(\Delta \underline{X})^{op_2} = \Delta (\underline{Y}^{op}) \rightarrow QUINT$,
- un 2-foncteur $STRING((\Delta X)^{op}) = \Delta(Y^{op}) \rightarrow CAT$.

Ainsi $STRING((\Delta X)^{op_2} \blacksquare \Delta (\underline{Y}^{op}))$, qui se décrit explicitement, «résoud» le problème de cohérence pour les lax-bimodules de X à Y.

13.4. PROPOSITION. 1º Soit $W: \underline{X}^{op} \times \underline{X} \longrightarrow CAT$ un lax-bimodule de X à X. Le recollement ou «glueing» de W est la catégorie GW dont les objets sont les couples (X, a) où $X \in \underline{X}_0$ et $a \in W(X, X)_0$, où un morphisme de (X, a) vers (X', b') est un (f, t) avec

$$f: X \to X' \in X$$
 et $t: W(X, f)(a) \to W(f, X')(a') \in W(X, X')$;

la composition dans GW est schématisée par



où w^X , w, $w_{X''}$ résultent de la donnée du lax-bimodule (car W(X,...) est colax, W(...,X'') est lax, d'où w^X et $w_{X''}$, et w est lax-naturelle de W(...,X'') vers W(...,X'') et colax-naturelle de W(X',...) vers W(X,...).

2º Si W est un bifoncteur $\underline{X}^{op} \times \underline{X} \rightarrow CAT$, alors GW est le glueing de [7].

3º Soit
$$\pi: \underline{X}^{op} \longrightarrow CAT$$
 colax et $\sigma: \underline{X} \longrightarrow CAT$ lax tels que pour $X \xrightarrow{f} Y \xrightarrow{g} Z$

on ait donc

$$\pi f \pi g \xrightarrow{\lambda(g, f)} \pi g f, \quad id \pi X \xrightarrow{\lambda X} \pi (id X),$$

$$\sigma g f \xrightarrow{\mu(g, f)} \sigma g \sigma f, \quad \sigma (id X) \xrightarrow{\lambda X} id \sigma X.$$

On en déduit W: X^{op} × X ··· CAT lax-bimodule «à variables séparées » par

$$\begin{split} W(X,Y) &= \pi \, X \times \sigma \, Y, \quad W(f,Z) = \pi \, f \times i d\sigma \, Z, \quad W(X,g) = i d\pi \, X \times \sigma \, g, \\ w^X &= i d_2 \pi \, X \times \mu, \quad w_Y = \lambda \times i d_2 \sigma \, Y, \quad w = i d \end{split}$$

(on notera brièvement $W = \pi \times \sigma$). Alors on note $\pi \diamond \sigma = GW$. En particulier $\pi \diamond 1$ est noté $Kl^*\pi$, $1 \diamond \sigma$ est noté $Kl \sigma$. On a le carré cartésien et exact

$$G(\pi \times \sigma) := \pi \diamond \sigma \longrightarrow \pi \diamond 1 := Kl'\pi$$

$$\downarrow \qquad \qquad \downarrow \qquad \qquad \downarrow$$

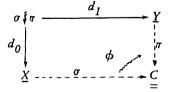
$$Kl \sigma := 1 \diamond \sigma \longrightarrow X$$

13.5. REMARQUES. Dans le cas non lax, le glueing G comprend comme cas particuliers les constructions K et K' de produits croisés associés à des cofibrations ou des fibrations (construction de Grothendieck). Dans le cas lax avec $\underline{X} = 1$, le glueing G comprend comme cas particuliers les constructions de Kleisli Kl et Kl' associées à des monades ou des comonades. Ainsi on peut lire Kl comme Klax, ou comme Kleisli.

Si X=1 un lax-bimodule $W: 1\times 1 \longrightarrow \underline{CAT}$ de 1 vers 1 équivaut à la donnée d'une co-monade dans la 2-catégorie des monades, soit une catégorie \underline{A} , une monade (T, ϵ, μ) et une comonade (G, δ, μ) sur \underline{A} , et une loi distributive $\delta: GT \to TG$. Une telle donnée est appelée une dyade. Par exemple une factorisation (E, M) sur \underline{A} engendre une dyade idempotente avec

$$GX = im(0 \rightarrow X), TX = im(X \rightarrow 1)$$

13.6. PROPOSITION. Soit C une 2-catégorie, $\pi: \underline{Y} \longrightarrow C$ un colax-foncteur et $\sigma: \underline{X} \longrightarrow C$ un lax-foncteur. Alors il existe un diagramme universel

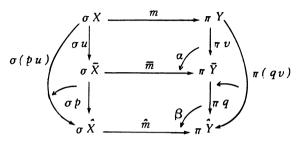


avec ϕ transformation colax de σd_0 (lax) vers πd_1 (colax). Un objet de $\sigma \dagger \pi$ est un triplet (X, m, Y) où $m : \sigma X \rightarrow \pi Y$, un morphisme est un

$$(u, \alpha, \nu): (X, m, Y) \rightarrow (\overline{X}, \overline{m}, \overline{Y}) \text{ avec}$$

 $u: X \rightarrow \overline{X}, \quad \nu: Y \rightarrow \overline{Y}, \quad \alpha: \pi \nu. m \rightarrow \overline{m}. \sigma u.$

La composition dans σ ξ π est schématisée par



Si en particulier $C = \underbrace{CAT}_{=}$ et $\sigma = \hat{1}$, alors $\hat{1} \nmid \pi \approx K l' \pi$.

13.7. THÉORÈME. Soit $(W, w): \underline{X} \longrightarrow \underline{CAT}$ un lax-foncteur, et la 2-cofibration

$$K(W) \longrightarrow \Delta X \xrightarrow{W} CAT$$
.

On obtient un 2-foncteur $P: K(W) \rightarrow Kl(W)$ qui identifie de manière universelle les 2-morphismes de K(W) par

$$P(X, a) = (X, a)$$
 et $P(u, t) = (\eta u, t \circ W(u) a)$

si $t: W(u)(a) \rightarrow b \in WY$, avec $\eta: \underline{\Lambda} \times \underline{X} \rightarrow \underline{X}$ le 2-foncteur de composition et W(u) l'extension de W à un chemin quelconque. On a

13.8. PROPOSITION. Soit $(W, w): \underline{X} \longrightarrow \underline{CAT}$ un lax-foncteur. Tout $f: X \to Y \in \underline{X}$ détermine dans \underline{CAT} un diagramme

avec

$$J(X)(a) = (X, a), J(f)(a) = (f, id W(f)a), et$$

$$I(X)(t) = (idX, t, W(X)a) = (idX, W(X)b \circ W(idX)t);$$

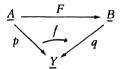
de plus / est une transformation lax-naturelle

$$J: W \longrightarrow Kl(W)^{\hat{}}: \underline{X} \longrightarrow \underline{CAT}$$

i. e. W, J, w sont les composantes d'un lax-foncteur $\underline{X} \longrightarrow \underline{D}(KlW)$, tel que

$$\underbrace{X} = \underbrace{\int_{Kl W}}_{Kl W}$$

où $\underline{D} \underline{Y}$ est la 2-catégorie des diagrammes «inductifs» au-dessus de \underline{Y} (voir [6, 10]) dont les objets sont les $p:\underline{A} \to \underline{Y}$, $\underline{A} \in Cat_0$, et les morphismes les



un 2-morphisme étant un $\theta: F \to G$ tel que $q\theta \cdot f = g$. Et $d_Y(A, p) = A$.

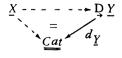
13.9. PROPOSITION (Lax-foncteur de codensité). Soit \underline{X} et \underline{K} deux catégories. Supposons donné pour tout $X \in \underline{X}_0$ un foncteur $J(X): W(\underline{X}) \to K$ et pour tout $f: X \to Y \in \underline{X}$ un relèvement universel

$$W(f) \downarrow J(f) \downarrow J(Y)$$

$$W(X) = J(X) \downarrow K$$

Alors $f \mapsto (W(f), J(f))$ se prolonge de manière unique en un lax-foncteur $\underline{X} \longrightarrow \underline{P}\underline{K}$.

- 13.10. THÉORÈME (Version lax de $K \rightarrow d$). Soit $(W, w): X \longrightarrow \underline{Cat}$ un lax-foncteur et $\underline{Y} \in CAT_0$. Alors il existe une bijection naturelle entre:
 - 1. Les foncteurs $Kl(W) \rightarrow \underline{Y}$,
 - 2. Les lax-foncteurs $\underline{X} \longrightarrow \underline{D} \underline{Y}$ tels que

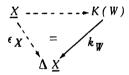


13.11. REMARQUE. Le Théorème 13.10 se prouve «à la main» grâce à 13.8 et au fait que dans Kl(W) un $(f,t):(X,a) \rightarrow (Y,b)$ se décompose en (f,t)=J(Y) $t \circ J(f)a$, le reste se vérifiant comme dans [6]. On peut aussi prouver 13.10 grâce à $K \dashv d$ au niveau des 2-catégories, la propriété universelle de ΔX et le Théorème 13.7.

13.12. COROLLAIRE. On sait (Guitart & Van den Bril [10]) que $\Darkoveright{D} \Bar{Y}$ est la lax-cocomplétion forte de \Bar{Y} ; le Théorème 13.10 permet d'ajouter à cela que $\Darkoveright{D} \Bar{Y}$ possède les lax-colimites fortes de lax-foncteurs $\Bar{W}: \Bar{X} \dashrightarrow \Bar{D} \Bar{Y}$ de source \Bar{X} petite, données par $Kl(d_{\Bar{Y}}, \Bar{W}) \rightarrow \Bar{Y}$.

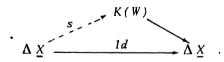
13.13. PROPOSITION (description des W-algèbres). Soit $(W, w): \underline{X} \dashrightarrow \underline{CAT}$ un lax-foncteur. On appelle W-algèbre l'une des données équivalentes suivantes :

- 1. Une transformation lax-naturelle $1^{\wedge} \xrightarrow{a} W$.
- 2. Un lax foncteur $X \xrightarrow{\mathcal{Q}} K(W)$ tel que

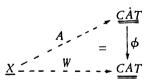


où k_{W} est la 2-fibration associée à $W: \Delta X \rightarrow CAT$.

3. Une 2-section de k_{W}



4. Un lax-foncteur $A: \underline{X} \longrightarrow \underline{CAT}$ tel que



où \underline{CAT} est la 2-catégorie des catégories pointées (\underline{C}, X) , $X \in \underline{C}_0$ dont les morphismes sont les (F, t): $(\underline{C}, X) \rightarrow (\underline{D}, Y)$ avec $F : \underline{C} \rightarrow \underline{D}$ foncteur et $t : F(X) \rightarrow Y \in \underline{D}$. Et ϕ est la «fibration universelle», oubliant les pointages $\phi(\underline{C}, X) = \underline{C}$.

13.14. PROPOSITION (recollement d'exactitude). Soit \underline{A} une catégorie et un 2-diagramme dans $CAT^{\underline{A}}$

$$\begin{array}{c|c}
P & \xrightarrow{G} & R \\
F & & \downarrow N \\
Q & \xrightarrow{M} & t & S
\end{array}$$

Alors dans CAT le carré

$$\begin{array}{ccc}
KP & \xrightarrow{\overline{G}} & KR \\
\bar{F} & & \bar{t} & | \bar{N} \\
KQ & \xrightarrow{\overline{M}} & KS & & \\
\end{array}$$

avec $t(A, m) = (id_A, t(A)m)$, est exact ssi pour tout $A \in \underline{A}_0$ le carré

$$P(A) \xrightarrow{G(A)} R(A)$$

$$F(A) \downarrow t_{A} \downarrow N(A)$$

$$Q(A) \xrightarrow{M(A)} S(A)$$

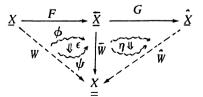
est exact.

14. SYSTÈMES DE FACTEURS DANS CAT ET SECOND RÔLE (interne) DES CARRÉS EXACTS.

14.1. DÉFINITION. Soit X une sous-catégorie de $C\dot{A}T$ et \underline{X} une 2-catégorie. On désigne par $F\dot{A}CX(\underline{X})$ la 2-catégorie des systèmes de facteurs de type X dans X définie comme suit:

un objet est un $X = (\underline{X}, *)_{\epsilon} \mathcal{X}_{o}$ et un lax-foncteur $W: \underline{X} \dashrightarrow X$, un morphisme est un $(F, \phi): (X, W) \to (\overline{X}, \overline{W})$ où $F: X \to \overline{X}_{\epsilon} \mathcal{X}$ et $\phi: W \longrightarrow \overline{W}$. F une transformation lax-naturelle,

un 2-morphisme est une modification $\epsilon:\phi\Rightarrow\psi$.



On pose
$$P(X, W) = W(*)$$
, $Q(X, W) = \underline{X}$, d'où
$$\mathcal{X} \xrightarrow{Q} FAC\mathcal{X}(\underline{X}) \xrightarrow{P} \underline{X} = .$$

14.2. PROPOSITION. On désigne par $\underline{\underline{Gr}}$ la sous-2-catégorie pleine de $\underline{\underline{CAT}}$ ayant pour objets les groupes. Donc si f, $g:A \rightarrow B \in \underline{\underline{Gr}}$, la donnée d'un 2-morphisme $\beta:f\Rightarrow g$ équivaut à la donnée d'un $b\in B$ tel que

$$g = Int(b) \circ f$$
, avec $Int(b)(b') = bb'b^{-1}$.

2º Soit C un groupe. Un lax-foncteur $(\phi, f): C \longrightarrow \underline{\underline{Gr}}$ équivaut à la donnée d'un C-«module» A et d'un système de facteurs à valeurs dans A, i. e. un groupe A, une application $\phi: C \to Aut A$ et une application $f: C \times C \to A$ telles que

$$\phi \times \circ \phi y = Int(f(x, y)) \circ \phi(xy),$$

$$\phi \times f(y, z) + f(x, yz) = f(x, y) + f(xy, z).$$

3º Une transformation lax-naturelle de $W = (\phi, f): C \longrightarrow \underline{Gr}$ vers $\overline{W} = (\overline{\phi}, \overline{f}): C \longrightarrow \underline{Gr}$ s'identifie à (u, g) avec $u: A \to \overline{A}$ morphisme de groupes et $g: C \to \overline{A}$ application vérifiant

$$u \circ \phi x = Int(gx) \circ \overline{\phi} x \circ u,$$

$$g(y) + \overline{\phi}(y)g(x) + \overline{f}(y, x) = u(f(y, x)) + g(y, x).$$

4° On retrouve FAC du n° 10 comme la sous-2-catégorie pleine de $FAC_{Gr}(\underline{Gr})$ dont les objets sont les lax-foncteurs

$$W: C \longrightarrow \underline{\underline{Ab}} \subseteq \underline{\underline{Gr}} \text{ avec } C \in Ab.$$

5° En appliquant la théorie générale des sections 3 et suivantes au bimodule (non-additif)

$$\mathbf{E} = (\underline{\underline{Gr}} \xrightarrow{P \circ} F \dot{A} C_{Gr} (\underline{\underline{Gr}}) \xrightarrow{Q} \underline{\underline{Gr}})$$

on obtient un calcul de satellites $Sat_E(F): \underline{Gr} \to \underline{C}$ pour les 2-foncteurs $F: \underline{Gr} \to \underline{C}$, calcul qui étend celui classique du cas abélien.

14.3. PROPOSITION. Si

$$0 \longrightarrow A > X \longrightarrow E \xrightarrow{\sigma} B \longrightarrow 0$$

est une suite de groupes telle que $im \chi = ker\sigma$, soit

$$Int_E: E \times E \rightarrow E: (e, e') \mapsto ee'e^{-1},$$

 $y: E \times A \rightarrow A$ sa restriction,

 $\theta: E \to Aut A: x \mapsto \gamma(x, \cdot)$ et $\psi: B \to Aut A/Int A = Out A$ déduit de θ par passage au quotient. Eilenberg-Mac Lane appelle abstract kemel un tel ψ .

1º Le couple (χ, θ) détermine et est déterminé par un unique

$$\bar{\chi}: E \to DE \text{ tel que } \theta = d_E \cdot \bar{\chi}$$

$$\bar{\chi}(x) = A \xrightarrow{[x]} A$$

2º Soit $s = \mathbb{D}_{\sigma} \circ \overline{\chi} : E \to DB$, et $\pi \circ \mathbb{D}_B$ la catégorie des 2-composantes connexes de \mathbb{D}_B , et $P_B : \mathbb{D}_B \to \pi \circ \mathbb{D}_B$.

3° L'abstract kernel ψ détermine un unique foncteur $\Psi: B \to \pi_0^* \mathbb{D} B$ tel que pour toute application $u: B \to E$ section de σ on ait $\Psi = P_B \circ s \circ u$; de plus on a

 $P_B \circ z\acute{e}ro = \psi \circ incl$, avec $z\acute{e}ro : B_0 \to \mathbb{D}B$ et $incl : B_0 \to B$, de sorte que $(A, z\acute{e}ro, B, \psi)$ équivaut à la donnée de $\Psi : B \to \pi_0^* \mathbb{D}B$. Nous appellerons Ψ le genre de l'extension

$$0 \longrightarrow A \longrightarrow E \longrightarrow B \longrightarrow 0$$
.

Alors toute section u de σ détermine une représentation de

$$0 \longrightarrow A \longrightarrow E \longrightarrow B \longrightarrow 0$$

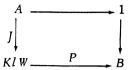
par un élément ϕ_E de

$$FAC_{\psi}(B) = \{ \phi: B \longrightarrow DB \mid \phi \text{ lax-foncteur, } P_B \cdot \phi = \psi \};$$
 et de ϕ_E on retrouve $E \rightarrow B$ comme $Kl(d_B \phi_E) \rightarrow B$ (grâce à 13.10).

4° Si B est un groupe et $W = (\phi, f): B \longrightarrow \underline{Gr}$ un lax-foncteur, alors $KlW = Kl(\phi, f)$ est le groupe d'ensemble sous-jacent $B \times A$ (W(0) = A) muni de la loi

$$(y,b).(x,a) = (yx,b+\phi(y)a+f(y,x)).$$

5º Dans la 2-catégorie \underline{CAT} le carré ci-après est exact ce qui signifie que J(A) est un sous-groupe normal de Kl(W) et $B \approx KlW/JA$; on a



donc une suite exacte

$$0 \longrightarrow A \xrightarrow{I} KlW \xrightarrow{P} C \longrightarrow 0.$$

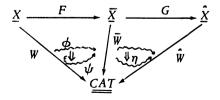
6° Dans la situation 0 à 3 on obtient $b: Kl(d_B.\phi_E) \rightarrow E$ comme associé par 13.10 à

$$B \longrightarrow DE: \quad x \quad \downarrow \quad X \qquad \underbrace{\begin{array}{c} A \\ ux \\ x \end{array}} \qquad X$$

et h est bien un iso parce que $\sigma \cdot u = ld$ est un morphisme de groupes.

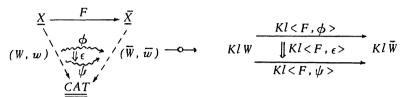
14.4. REMARQUE. En fait on peut comprendre maintenant que dans le cas de Ab (voir n° 10) EXA et FAC sont, respectivement, les aspects syntaxique et sémantique d'une même chose (le calcul des satellites). Dans le cas non abélien nous venons d'exposer l'outil pour satelliser sous forme sémantique ($FAC_{Gr}(\underline{Gr})$) et avons vu que la forme syntaxique « en suites exactes » s'obtient par recollement des systèmes de facteurs Kl(W). Nous allons voir comment cela apparait dans le cas plus général des catégories. en termes de lax-foncteurs et carrés exacts (à la place des systèmes de facteurs et suites exactes).

14.5. DÉFINITION. La 2-catégorie $F AC_{CAT}(\underline{CAT})$ (cf. Définition 14.1) sera notée simplement \underline{FAC} . On désignera par \underline{FAC} la 2-catégorie ayant pour objets les couples (\underline{X}, W) avec $\underline{X} \in CAT$ et $W: \underline{X} \dashrightarrow \underline{CAT}$ un lax-foncteur $(\underline{X} \text{ non pointée})$, les morphismes et 2-morphismes étant définis comme pour \underline{FAC} (cf. 14.1)



(Avec 13.13 on considèrera un objet de \underline{FAC} comme une «théorie» et un objet de \underline{FAC} comme une «algèbre».)

14.6. THÉORÈME. La construction Kl (cf. 13.4 et suite) se prolonge en un 2-foncteur $Kl: FAC \rightarrow CAT$



par:

$$Kl < F, \phi > (x, a) = (Fx, \phi(x)a),$$

$$Kl < F, \phi > (f, t) = (Ff, \phi(y)t \circ \phi(f)a),$$

$$Kl < F, \varepsilon > (x, a) = (idFx, \varepsilon(x)a \circ \overline{w}(Fx)\phi(x)a);$$

et on a

$$Kl < F, \phi > Jf = \overline{J}(Fy) \phi f \circ \overline{J}(Ff) \phi x,$$

$$Kl < F, \epsilon > Jx = \overline{J}(Fx) \epsilon(x),$$

$$\overline{k}. Kl < F, \epsilon > = id(F.k),$$

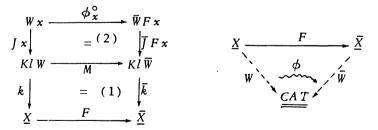
avec $k: Kl W \to X$ et $\overline{k}: Kl \overline{W} \to \overline{X}$ les foncteurs canoniques.

14.7. THÉOREME (Lemme de Yoneda lax).

1º Supposons donnés
$$(W, w): \underline{X} \longrightarrow \underline{CAT}, (\overline{W}, \overline{w}): \underline{\tilde{X}} \longrightarrow \underline{CAT},$$

$$F: X \to \overline{X}, M: KlW \to Kl\overline{W} \text{ tels que } \overline{k}.M = F.k$$

et pour tout $x \in \underline{X}_0$, $\phi^{\circ}x : Wx \to \overline{W}Fx$ tels que $M \cdot Jx = \overline{J}Fx \cdot \phi x$,



Alors ϕ° se prolonge de manière unique en une transformation lax-naturelle $\phi: W \longrightarrow \overline{W}$. F telle que M = Kl < F, $\phi > (\phi(f))$ est défini par

$$M(f,idW(f)(a))=(Ff,\phi(f)a)$$

(et réciproquement un ϕ détermine un unique (M, ϕ°)).

2º Si F et les ϕ_x° sont des isomorphismes, alors M est un isomorphisme ssi ϕ est un isomorphisme.

3º Si $\phi: W \longrightarrow \overline{W} F$ est un isomorphisme, alors (1) est un carré cartésien, et donc exact d'après 5 ci-après.

4º Supposons donnés seulement

$$(\,W,\,w\,):\,\underline{X}\, \, \longrightarrow \, \underline{CAT}\,, \quad (\,\overline{W}\,,\,\overline{w}\,):\,\underline{\overline{X}}\, \, \longrightarrow \, \underline{CAT}\,, \quad F:\,\underline{X}\,\to\,\underline{\overline{X}}$$

tels que pour tout $x \in X_0$,

$$\overline{W} F(idx) \Rightarrow id \overline{W} Fx$$
 est un isomorphisme

(par exemple si \overline{W} est un vrai foncteur, ou si les $\overline{W}(Fx)$ sont des groupoides). Alors, en posant:

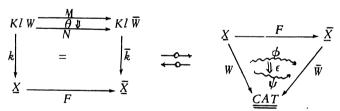
$$\theta = Kl \langle F, \epsilon \rangle, \quad M(x, a) = (Fx, \phi(x)a),$$

$$\theta(x, a) = (idFx, \epsilon(x)a \circ w(Fx)\phi(x)a),$$

on établit une bijection entre les

$$\theta: M \to N: Kl W \to Kl \overline{W}$$
 tels que $k \cdot \theta = id(F \cdot k)$

et les $\epsilon: \phi \Rightarrow \psi: W \longrightarrow \overline{W} F$.



5° Un foncteur canonique $k: Kl W \rightarrow \underline{X}$ n'est pas une cofibration mais possède encore la propriété que tout produit fibré le long de k est un carré exact.

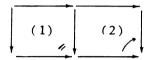
6º On déduit de 5 que les carrés (non cartésiens)

$$\begin{array}{c|cccc}
Wx & & & 1 \\
Jx & & & x \\
Klx & & & X
\end{array}$$

sont exacts.

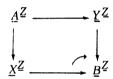
14.8. THÉORÈME (carrés fibrants et cofibrants).

1º Un carré $\phi: S \xrightarrow{T} V$ sera dit carré quasi-quotient ssi $\overline{\phi}: A \rightarrow U \downarrow V$ a un adjoint à gauche $l \rightarrow \overline{\phi}(\epsilon, \eta)$; si de plus $d_1\epsilon$ est un iso, on dit que ϕ est un carré cofibrant. Un carré ϕ tel que $\overline{\phi} \rightarrow r(\epsilon, \eta)$ avec $d_0\eta$ iso est dit carré fibrant. On retrouve les fibrations en suivant 7.1. Un carré cofibrant (resp. fibrant) est scindé si $d_1\epsilon = 1$ (resp. $d_0\eta = 1$). Soit



Si (1) est un produit fibré et (2) fibrant, alors le composé est fibrant.

2º Un carré ϕ est dit fortement exact ssi pour tout Z le carré

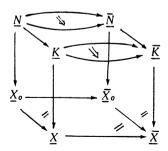


est exact. Dans CAT les carrés exacts ne sont pas toujours fortement exacts, car si E est connexe non-vide, $\underline{E}^{\underline{Z}}$ ne l'est pas nécessairement.

3º Les carrés fibrants et les carrés cofibrants sont fortement exacts.

14.9. REMARQUES. 1º Avec 14.7, 13.13 on obtient une présentation des objets de FAC à l'aide de carrés exacts.

2º Le Théorème 14.7 permet de représenter \underline{FAC} comme sous-2-catégorie pleine et 2-pleine de $EXA^{\#}$ ainsi défini : un 2-morphisme est un



les objets étant des carrés exacts



On pose alors

$$Q(\begin{array}{cccccc} \underline{N} & & \underline{K} & & \underline{N} & & \underline{K} \\ Q(\begin{array}{cccccccc} \underline{V} & & \underline{V} & & \underline{K} \\ \underline{X}_{o} & & \underline{X} & & \underline{X}_{o} & & \underline{X} \end{array}) = N,$$

d'où un CAT-bimodule

$$CAT \xrightarrow{P \circ} EXA^* \xrightarrow{Q} CAT.$$

3º De même que dans Ab il y a $E\widetilde{X}A$ et EXA (cf. 9 à 12) on peut réduire $E\widetilde{X}A^{\#}$ à une sous-catégorie pleine EXA dont les objets sont des carrés exacts particuliers qui dans le cas de Ab correspondent précisément aux suites exactes courtes (à savoir les carrés fibrants, ou les carrés cofibrants).

4º Soit par la construction pointée pour \dot{CAT} , soit par 14.8.2 ci-avant, pour CAT on obtient donc des CAT-bimodules candidats à jouer pour \dot{CAT} ou CAT le rôle que EXT joue pour Ab. Il s'agira ultérieurement de calculer ce que donne la théorie générale des Sections 3 à 8 pour obtenir des CAT-satellites pour les 2-foncteurs de source $C\dot{A}T$ ou CAT. Mais le problème de l'itération («cohomologie d'ordre supérieur») est ici résolu a priori, comme dans le cas de Ab (n° 9), par le jeu de dominos avec les carrés exacts.