

Categorie esatte

Indrjo Dedej

Ultima revisione: 13 ottobre 2025.

Indice

1	Preliminari	3
1.1	Kernel e cokernel	3
1.2	Categorie preadditive	5
1.3	Limiti e colimiti	6
1.3.1	Oggetti iniziali e terminali	6
1.3.2	Prodotti, coprodotti e biprodotti	7
1.3.3	Notazione matriciale	11
1.3.4	Pullback e pushout	13
1.3.5	Equalizzatori e coequalizzatori	14
1.4	Categorie abeliane	14
2	Categorie esatte	17
2.1	Coppie kernel-cokernel	17
2.2	Stutture e categorie esatte	21
2.3	Alcuni teoremi classici	29
2.4	Categorie quasi-abeliane	31

Sommario

Queste note iniziano col parlare di categorie preadditive e additive per poi passare brevemente alle categorie abeliane. Questo tipo di categorie assieme a certe loro proprietà aiutano a capire il perché di certe scelte nel definire le categorie esatte. Segue un'introduzione elementare sulle categorie esatte.

In queste note si assume la TEORIA DELLE CATEGORIE che si può imparare da [Mac78], [Lei16] oppure [Rie17]. In lingua italiana, esistono le lezioni [Ita21] realizzate dal *Progetto ItaCa*.

Le notazioni sono in larga parte prese da queste fonti. In particolare, se \mathcal{C} è una categoria, allora $|\mathcal{C}|$ indica la sua classe degli oggetti e, per $A, B \in |\mathcal{C}|$, con $\mathcal{C}(A, B)$ oppure $\text{hom}(A, B)$ indichiamo la classe dei morfismi $A \rightarrow B$. L'operazione di composizione è indicata con \circ oppure il simbolo è del tutto omesso scrivendo gf al posto di $g \circ f$.

1 Preliminari

1.1 Kernel e cokernel

Noi lavoreremo con categorie in cui sono presenti oggetti che sono sia terminali che iniziali. Oggetti di questo tipo sono detti *oggetti zero*. Non si tratta di categorie come **Set**, **Top** e **Ring**, ma è il caso di **Grp** e **Mod_R**, con R anello.

Definizione 1.1.1. Sia \mathcal{C} una categoria con *oggetto zero* che indichiamo con 0 . Per $A, B \in |\mathcal{C}|$, il *morfismo nullo* o *zero* da A a B è la composizione dei morfismi

$$A \xrightarrow{\exists!} 0 \xrightarrow{\exists!} B$$

Scriveremo questo morfismo come 0_A^B oppure, se dal contesto è chiaro, semplicemente 0 .

Esempio 1.1.2. In casi come **Grp** e **Mod_R**, il morfismo nullo è quello che manda tutti gli elementi del dominio nell'identità.

Comporre con un morfismo nullo dà un morfismo nullo. Più precisamente:

Proposizione 1.1.3. Sia \mathcal{C} una categoria con *oggetto zero* 0 , e $A, B, C \in |\mathcal{C}|$. Allora per ogni $f : B \rightarrow C$ di \mathcal{C} si ha

$$f 0_A^B = 0_A^C$$

e per ogni $g : C \rightarrow A$ di \mathcal{C} si ha

$$0_A^B g = 0_C^B.$$

Dimostrazione. Proviamo solo una delle due uguaglianze perché l'altra è simile. Consideriamo i morfismi

$$A \xrightarrow{\exists!} 0 \xrightarrow{\exists!} B \xrightarrow{f} C$$

Poiché 0 è iniziale, la composizione delle ultime due frecce è l'unica che può esserci. Quindi $f 0_A^B$ è la composizione della freccia $A \rightarrow 0$ con la freccia $0 \rightarrow C$, ed abbiamo concluso. \square

Definizione 1.1.4. In una categoria \mathcal{C} con *oggetto zero* 0 , il *kernel* di $f : A \rightarrow B$ è uno qualsiasi degli equalizzatori di

$$A \begin{array}{c} \xrightarrow{f} \\ \xrightarrow{0_A^B} \end{array} B$$

Dualmente, il *cokernel* di $f : A \rightarrow B$ è uno qualsiasi dei coequalizzatori della

stessa coppia di morfismi.

Osservazione 1.1.5. Ricordiamo che in generale gli equalizzatori sono monomorfismi e i coequalizzatori sono epimorfismi. Questa informazione può dare delle indicazioni su come sono fatti i kernel e i cokernel in categorie in cui monomorfismo ed epimorfismo significano rispettivamente iniettivo e suriettivo.

Esempio 1.1.6 (Kernel di omomorfismi di moduli). In Algebra, si parla di *kernel* di morfismi in vari ambiti. Per esempio, se M e N sono due moduli su un fissato anello R e $f : M \rightarrow N$ è un omomorfismo, allora

$$\ker f := \{x \in M \mid f(x) = 0_N\}$$

è un sottomodulo di M . Per entrare nel linguaggio della TEORIA DELLE CATEGORIE,

l'omomorfismo inclusione $i : \ker f \hookrightarrow M$ è un equalizzatore della coppia di omomorfismi

$$M \begin{array}{c} \xrightarrow{f} \\ \xrightarrow{0_M^N} \end{array} N$$

Esempio 1.1.7 (Cokernel di omomorfismi di moduli). Se M e N sono due moduli su un fissato anello R e $f : M \rightarrow N$ è un omomorfismo, allora

$$\operatorname{coker} f := \frac{N}{\operatorname{im} f}$$

è un sottomodulo di N chiamato *cokernel* di f . Questa nozione è il duale di kernel, nel senso che

l'omomorfismo di proiezione canonica al quoziente $\pi_N : N \rightarrow \operatorname{coker} f$ è un coequalizzatore della coppia di omomorfismi

$$M \begin{array}{c} \xrightarrow{f} \\ \xrightarrow{0_M^N} \end{array} N$$

Richiamo 1.1.8 (La categoria **Ban**). Uno *spazio di Banach* è uno spazio normato $(X, \|\cdot\|)$ su un campo k (che spesso è \mathbb{R} oppure \mathbb{C}) che è uno spazio metrico completo rispetto alla distanza

$$d : X \times X \rightarrow \mathbb{R}, \quad d(x, y) := \|x - y\|.$$

Un'applicazione lineare tra spazi normati $f : (X, \|\cdot\|_X) \rightarrow (Y, \|\cdot\|_Y)$ è detta *limitata* qualora esiste $M > 0$ per cui

$$\|fx\| \leq M \|x\|_X \quad \text{per ogni } x \in X.$$

Indichiamo con **Ban** la categoria degli spazi di Banach e delle applicazioni lineari limitate. Poiché esiste un funtore dimenticante pieno e fedele $U : \mathbf{Ban} \rightarrow \mathbf{Vect}_k$, anche **Ban** ha oggetto zero, lo spazio vettoriale banale.

Esempio 1.1.9. Anche in **Ban**, come in \mathbf{Mod}_R , il kernel di un'applicazione lineare limitata con l'inclusione forma un kernel nel senso della nostra definizione.

Richiamo 1.1.10. Dato uno spazio di Banach $(X, \|\cdot\|)$ e un suo sottospazio chiuso M , allora lo spazio vettoriale quoziente X/M diventa uno spazio di Banach se considerato insieme alla norma indotta sul quoziente così definita:

$$\|x + M\| := \inf_{m \in M} \|x + m\|.$$

In generale, non è detto che il passaggio al quoziente per un sottospazio non chiuso induca una norma e dia origine ad uno spazio di Banach. Se si vuole uno spazio di Banach, quindi o ci si assicura che il sottospazio in questione è chiuso oppure prendere la sua chiusura (topologica).

Esempio 1.1.11. Altra storia invece per i cokernel in **Ban**. Sia $f : (X, \|\cdot\|_X) \rightarrow (Y, \|\cdot\|_Y)$ un'applicazione lineare limitata. Allora il cokernel di f consiste è la proiezione canonica al quoziente $Y \rightarrow Y/\overline{\text{im } f}$.

Osservazione 1.1.12. In Algebra, kernel e cokernel sono degli oggetti, mentre tecnicamente come sono definiti qui sono dei morfismi.

1.2 Categorie preaddittive

Definizione 1.2.1. Una *categoria preadditiva* è una categoria \mathcal{C} in cui:

1. Per ogni $A, B \in |\mathcal{C}|$ la classe $\mathcal{C}(A, B)$ è dotata di un'operazione interna

$$+_{A,B} : \mathcal{C}(A, B) \times \mathcal{C}(A, B) \rightarrow \mathcal{C}(A, B)$$

e ha un elemento $0_A^B : A \rightarrow B$ che lo rendono un gruppo abeliano.

2. Per ogni $A, B, C, D \in |\mathcal{C}|$ e $f : A \rightarrow B$ di \mathcal{C} , le funzioni

$$f_* := \mathcal{C}(C, f) : \mathcal{C}(C, A) \rightarrow \mathcal{C}(C, B)$$

$$f^* := \mathcal{C}(f, D) : \mathcal{C}(B, D) \rightarrow \mathcal{C}(A, D)$$

sono omomorfismi di gruppi abeliani.

Richiamo 1.2.2. Ricordiamo che

$$f_*(g) := fg$$

$$f^*(h) := hf$$

Noi scriveremo semplicemente $+$ senza pedici, perché in genere è chiaro in base a quali frecce stiamo sommando.

Inoltre, come nei primi teoremi di Algebra, il morfismo zero è l'unico elemento neutro e per ogni $f : A \rightarrow B$ è unico l'opposto. In coerenza con la notazione additiva, indichiamo con $-f : A \rightarrow B$ l'opposto di $f : A \rightarrow B$.

Esempio 1.2.3. La categoria dei moduli su un fissato anello R è un semplice esempio di categoria preadditiva. Infatti, gli insiemi $\mathbf{Mod}_R(M, N)$, con M e N moduli, sono gruppi abeliani con l'operazione $+$ in cui $f + g$ è l'applicazione lineare $x \mapsto f(x) + g(x)$. Per questioni di linearità, segue anche che le pre- e post-composizioni sono omomorfismi di gruppi abeliani.

Esempio 1.2.4. Anche **Ban** è una categoria preadditiva con le operazioni di somma di morfismi definite come in \mathbf{Mod}_R : infatti $f, g : E \rightarrow F$ sono applicazioni lineari limitate, allora anche $f + g$ lo è.

Un'altra osservazione da fare è questa. Il simbolo 0_A^B in una categoria \mathcal{C} con oggetto zero indica il morfismo zero $A \rightarrow B$. Se \mathcal{C} è preadditiva, non sono notazioni in conflitto? No.

Proposizione 1.2.5. In una categoria preadditiva \mathcal{C} con oggetto zero 0 , il morfismo nullo è elemento neutro.

Dimostrazione. Poiché 0 è iniziale, $\mathcal{C}(0, B)$ è banale e in particolare 0_0^B è elemento neutro. L'omomorfismo

$$(0_A^0)^* : \mathcal{C}(0, B) \rightarrow \mathcal{C}(A, B)$$

manda l'elemento neutro del dominio in quello del codominio, che è

$$(0_A^0)^* (0_0^B) = 0_0^B 0_A^0 = 0_A^B. \quad \square$$

Osservazione 1.2.6. A tal proposito è utile osservare che se \mathcal{C} è una categoria preadditiva, anche il suo duale \mathcal{C}^{op} lo è. La conseguenza più pratica per noi è che dimezza le dimostrazioni: una volta dimostrato un enunciato, quello duale è automatico.

Un mantra dell'Algebra è che un omomorfismo è iniettivo se e solo se è il suo kernel è banale. Questo continua a valere, con qualche precauzione, anche nelle categorie preadditive.

Proposizione 1.2.7. Sia \mathcal{C} una categoria preadditiva con oggetto zero 0 e $f : A \rightarrow B$ una sua freccia che ammette un kernel. Allora f è monomorfismo se e solo se $0 \xrightarrow{\exists!} A$ è kernel di f .

Dimostrazione. (\Rightarrow) Questa implicazione è valida in qualsiasi categoria con oggetto zero. Sia

$$E \xrightarrow{i} A \xrightarrow[0_A^B]{f} B$$

commutativo. Allora

$$fi = 0_A^B i = 0_E^B = f 0_E^A$$

Essendo f un monomorfismo, allora $i = 0_E^A$.

(\Leftarrow) Siano $h, k : A' \rightarrow A$ tali che $fh = fk$. Questo vuol dire che $f(h - k) = 0_E^B = 0_A^B(h - k)$. Per la definizione di kernel, esiste un e un solo morfismo $j : A' \rightarrow 0$ tale che $h - k = 0_0^A j = 0_{A'}^A$. In conclusione, $h = k$. \square

1.3 Limiti e colimiti

Ora parleremo di alcune peculiarità dei limiti e dei colimiti in categorie preadditive.

1.3.1 Oggetti iniziali e terminali

Proposizione 1.3.1. In una categoria preadditiva \mathcal{C} gli oggetti terminali sono iniziali e viceversa.

Quindi in una categoria preadditiva gli oggetti terminali e iniziali sono oggetti zero.

Dimostrazione. Sia T un oggetto terminale di \mathcal{C} . Se riusciamo a mostrare che $\mathcal{C}(T, A)$ è un gruppo banale per ogni oggetto A di \mathcal{C} , allora possiamo concludere.

Prendiamo un $f : T \rightarrow A$ qualsiasi in \mathcal{C} e guardiamo l'omomorfismo di gruppi

$$f_* = \mathcal{C}(T, f) : \mathcal{C}(T, T) \rightarrow \mathcal{C}(T, A).$$

Il dominio è un gruppo banale perché T è terminale; in particolare, $1_T = 0_T^T$. Inoltre, trattandosi di omomorfismo,

$$\underbrace{f_*(1_T)}_{=f} = f 0_T^T = 0_T^A. \quad \square$$

1.3.2 Prodotti, coprodotti e biprodotti

Notazioni 1.3.2. A proposito di notazioni, seguiamo [Lei16] e [Rie17]. Più precisamente, preso un prodotto

$$A \xleftarrow{p_A} A \times B \xrightarrow{p_B} B$$

il morfismo $C \rightarrow A \times B$ che fa commutare il diagramma

$$\begin{array}{ccc} & C & \\ f \swarrow & \downarrow & \searrow g \\ A & \xleftarrow{p_A} A \times B \xrightarrow{p_B} & B \end{array}$$

è indicato con (f, g) ; invece, dato un coprodotto

$$A \xrightarrow{i_A} A + B \xleftarrow{i_B} B$$

il morfismo $A + B \rightarrow C$ che rende commutativo

$$\begin{array}{ccc} & A & \\ f \swarrow & \uparrow & \nwarrow g \\ A & \xrightarrow{i_A} A + B \xleftarrow{i_B} & B \end{array}$$

è indicato con $[f, g]$. Più in là avremo modo di introdurre una notazione “matriciale”, che è quella che usa [Büh09] e consente di fare alcuni conti molto più facilmente.

Proposizione 1.3.3. Sia \mathcal{C} una categoria preadditiva con oggetto zero 0 e

$$A \xleftarrow{p_A} A \times B \xrightarrow{p_B} B$$

un prodotto in \mathcal{C} . Introduciamo anche le frecce

$$\begin{aligned} i_A &:= (1_A, 0_A^B) : A \rightarrow A \times B \\ i_B &:= (0_B^A, 1_B) : B \rightarrow A \times B \end{aligned} \quad (1.3.1)$$

Allora

$$A \xrightarrow{i_A} A \times B \xleftarrow{i_B} B$$

è coprodotto in \mathcal{C} . Dualmente, se

$$A \xrightarrow{i_A} A + B \xleftarrow{i_B} B$$

è un coprodotto e se introduciamo anche i morfismi

$$\begin{aligned} p_A &:= [1_A, 0_B^A] : A + B \rightarrow A \\ p_B &:= [0_A^B, 1_B] : A + B \rightarrow B \end{aligned} \quad (1.3.2)$$

allora

$$A \xleftarrow{p_A} A + B \xrightarrow{p_B} B$$

è un prodotto in \mathcal{C} .

In breve: in categorie preadditive si ha $A \times B \cong A + B$.

Dimostrazione. Possiamo limitarci a dimostrare solo il primo fatto. Consideriamo un qualsiasi oggetto con morfismi

$$A \xrightarrow{f} C \xleftarrow{g} B$$

e cerchiamo un modo di costruire un morfismo $A \times B \rightarrow C$. Le frecce $f p_A$ e $g p_B$ sono di questo tipo, ma non vanno bene per i nostri scopi. Invece la somma sì: il diagramma

$$\begin{array}{ccccc} & & C & & \\ & \nearrow f & \uparrow & \nwarrow g & \\ A & \xrightarrow{i_A} & A \times B & \xleftarrow{i_B} & B \end{array}$$

$f p_A + g p_B$

commuta a causa di come sono introdotti i_A e i_B in 1.3.2. Vediamo l'unicità ora. Supponiamo $h : A \times B \rightarrow C$ tale che $h i_A = f$ e $h i_B = g$. Allora

$$f p_A + g p_B = h i_A p_A + h i_B p_B = h(i_A p_A + i_B p_B).$$

Mostriamo che $i_A p_A + i_B p_B : A \times B \rightarrow A \times B$ è l'identità. Precomponendo una volta per p_A e l'altra per p_B e usando di nuovo 1.3.2, si ha

$$\begin{aligned} p_A(i_A p_A + i_B p_B) &= \underbrace{p_A i_A}_{1_A} p_A + \underbrace{p_A i_B}_{0_B^A} p_B = p_A \\ p_B(i_A p_A + i_B p_B) &= \underbrace{p_B i_A}_{0_A^B} p_A + \underbrace{p_B i_B}_{1_B} p_B = p_B. \end{aligned}$$

La proprietà universale di prodotto ci consente di concludere. \square

Definizione 1.3.4. Un *biprodotto* in una categoria preadditiva consta di oggetti e frecce

$$A \xleftarrow[p_A]{i_A} C \xrightarrow[p_B]{i_B} B$$

tali che

$$p_A i_A = 1_A \quad (1.3.3)$$

$$p_B i_B = 1_B \quad (1.3.4)$$

$$i_A p_A + i_B p_B = 1_C \quad (1.3.5)$$

Osservazione 1.3.5. Dalle identità 1.3.3, 1.3.4 e 1.3.5 discendono

$$p_A i_B = 0_B^A \quad (1.3.6)$$

$$p_B i_A = 0_A^B \quad (1.3.7)$$

Proviamo solo la prima visto che l'altra si fa similmente.

$$p_A \underbrace{=}_{(1.3.5)} p_A (i_A p_A + i_B p_B) \underbrace{=}_{(1.3.3)} p_A + p_A i_B p_B$$

da cui

$$p_A i_B p_B = 0_C^A.$$

Postcomponendo con i_B e usando (1.3.4), concludiamo $p_A i_B = 0_B^A$.

Proposizione 1.3.6. I morfismi i_A e i_B della Definizione 1.3.4 sono monici. I morfismi p_A e p_B invece sono epici.

Dimostrazione. Ad esempio, sia $i_A f = i_A g$. Precomponendo ambo i membri con p_A , a causa di (1.3.3), si ha $f = g$. Sia ora $k p_A = h p_A$. Postcomponendo ambo i membri per i_A , sempre a causa di (1.3.3), si arriva a $h = k$. \square

Osserviamo come le equazioni 1.3.3, 1.3.4, 1.3.5, 1.3.6 e 1.3.7 sono già state incontrate nella Proposizione 1.3.3 e nella relativa dimostrazione. Non è un caso infatti.

Proposizione 1.3.7. In una categoria preadditiva con oggetto zero 0, un prodotto

$$A \xleftarrow{p_A} A \times B \xrightarrow{p_B} B$$

dà un biprodotto

$$A \xrightleftharpoons[i_A]{p_A} A \times B \xrightleftharpoons[i_B]{p_B} B$$

in cui i_A e i_B sono introdotti come in (1.3.1). Dualmente, un coprodotto

$$A \xrightarrow{i_A} A + B \xleftarrow{i_B} B$$

dà un biprodotto

$$A \xrightleftharpoons[i_A]{p_A} A + B \xrightleftharpoons[i_B]{p_B} B$$

in cui p_A e p_B sono introdotti come in (1.3.2).

Dimostrazione. Verifichiamo ad esempio che i prodotti danno biprodotti. Le identità (1.3.3), (1.3.4), (1.3.6) e (1.3.7) discendono direttamente da come sono introdotte i_A e i_B . Sempre nella dimostrazione della Proposizione 1.3.3 abbiamo visto che $i_A p_A + i_B p_B = 1_{A \times B}$. \square

Vale anche il viceversa.

Proposizione 1.3.8. In una categoria preadditiva con oggetto zero 0 consideriamo il biprodotto

$$A \begin{array}{c} \xleftarrow{p_A} \\ \xrightarrow{i_A} \end{array} C \begin{array}{c} \xleftarrow{p_B} \\ \xrightarrow{i_B} \end{array} B$$

allora la coppia di frecce p_A e p_B è prodotto e la coppia i_A e i_B è coprodotto.

In particolare, presi $D \in |\mathcal{C}|$ e una coppia di frecce uscenti $A \xleftarrow{f} D \xrightarrow{g} B$,

$$(f, g) = i_A f + i_B g.$$

Invece presi $E \in |\mathcal{C}|$ e una coppia di morfismi $A \xrightarrow{h} E \xleftarrow{k} B$,

$$[h, k] = h p_A + k p_B.$$

Infine, notare anche che $C \cong A \times B \cong A + B$.

Dimostrazione. Facciamo solo la parte che riguarda il prodotto, perché l'altra si fa con un ragionamento duale. Grazie a (1.3.3) e (1.3.6) abbiamo

$$\begin{aligned} p_A (i_A f + i_B g) &= f \\ p_B (i_A f + i_B g) &= g \end{aligned}$$

Ora se $h : D \rightarrow C$ è tale che $p_A h = f$ e $p_B h = g$, allora

$$h = 1_C h = \underbrace{(i_A p_A + i_B p_B)}_{(1.3.5)} h = i_A f + i_B g.$$

Possiamo quindi concludere che le frecce p_A e p_B formano un prodotto. \square

La morale della storia è che in categorie preaddittive esiste un modo piuttosto compatto di esprimere prodotti e coprodotti (che sono la stessa cosa) senza passare per le proprietà universali. E poiché $A \times B \cong A + B$, si decide di indicare uno qualsiasi di questi oggetti con $A \oplus B$.

Definizione 1.3.9. Una *categoria additiva* è una categoria che ha oggetto zero e che per ogni coppia di oggetti A e B possiede biprodotto

$$A \begin{array}{c} \xleftarrow{p_A^{AB}} \\ \xrightarrow{i_A^{AB}} \end{array} A \oplus B \begin{array}{c} \xleftarrow{p_B^{AB}} \\ \xrightarrow{i_B^{AB}} \end{array} B$$

Spesso è ovvio dal contesto e quindi scriveremo semplicemente p_A al posto di p_A^{AB} e così via.

Esempio 1.3.10. \mathbf{Mod}_R è una categoria additiva. Siano M e N due R -moduli. Anche $M \oplus N := M \times N$ con somma e moltiplicazione per scalare definita per componenti è un R -modulo. Consideriamo

$$M \begin{array}{c} \xleftarrow{p_M} \\ \xrightarrow{i_M} \end{array} M \oplus N \begin{array}{c} \xleftarrow{p_N} \\ \xrightarrow{i_N} \end{array} N$$

dove $p_M(m, n) = m$, $p_N(m, n) = n$, $i_M(m) = (m, 0)$ e $i_N(n) = (0, n)$: questo è un biprodotto in \mathbf{Mod}_R .

Esempio 1.3.11. Siano $(X, \|\cdot\|_X)$ e $(Y, \|\cdot\|_Y)$ due spazi di Banach. Allora lo spazio vettoriale $X \oplus Y$ con la norma

$$\begin{aligned} \|\cdot\|_{X \oplus Y} : (X \oplus Y)^2 &\rightarrow \mathbb{R} \\ \|(x, y)_{X \oplus Y}\| &:= \|x\|_X + \|y\|_Y \end{aligned}$$

è uno spazio di Banach. Un biprodotto in **Ban** è della forma

$$X \begin{array}{c} \xleftarrow{p_X} \\ \xrightarrow{i_X} \end{array} X \oplus Y \begin{array}{c} \xleftarrow{p_Y} \\ \xrightarrow{i_Y} \end{array} Y$$

con le proiezioni e le inclusioni definite come in **Mod_R**.

Vedendo $A \oplus B$ come $A \times B$, presi due morfismi $f : A \rightarrow B$ e $g : C \rightarrow D$, definiamo $f \oplus g : A \oplus C \rightarrow B \oplus D$ come $f \times g$, cioè come l'unica freccia $A \oplus C \rightarrow B \oplus D$ che fa commutare

$$\begin{array}{ccccc} A & \xleftarrow{p_A^{AC}} & A \oplus C & \xrightarrow{p_C^{AC}} & C \\ f \downarrow & & \downarrow & & \downarrow g \\ B & \xleftarrow{p_B^{BD}} & B \oplus D & \xrightarrow{p_D^{BD}} & D \end{array}$$

Sfruttando questa volta la proprietà universale di coprodotto, vedendo $A \oplus B$ come $A + B$, si può definire $f \oplus g$ come $f + g$.

1.3.3 Notazione matriciale

Esempio 1.3.12. In generale, se R è un anello, possiamo considerare il modulo

$$R^n := \underbrace{R \oplus \dots \oplus R}_{n \text{ volte}}$$

Allora per ogni funzione lineare $f : R^m \rightarrow R^n$, esiste un'unica matrice A ad entrate in R di tipo $n \times m$ tale che

$$f(x) = Ax \text{ per ogni } x \in R^m.$$

(Vedi [Alu21].) Le entrate di A_{ij} sono elementi di R , ma non è un problema reimmaginare A_{ij} come la funzione lineare

$$R \rightarrow R, x \rightarrow A_{ij}x.$$

Di conseguenza, A diventa una tabella di funzioni lineari $A_{ij} : R \rightarrow R$. In tale caso, se si hanno due matrici A e B di tipo $m \times n$ e $n \times r$ e si vuole moltiplicarle, allora il prodotto $A_{ij}B_{jk}$ di elementi di R può essere reinterpretato come composizione di due funzioni lineari.

Nell'esempio precedente abbiamo usato come R -moduli oggetti del tipo R^n . Tuttavia la notazione matriciale potrebbe essere esportata in un caso più generale, in cui le entrate delle matrici non sono endomorfismi di R , ma in generale morfismi.

È questo quello che facciamo adesso, almeno per matrici piccole, del tipo 1×2 , 2×1 e 2×2 , e lo facciamo da subito in una categoria additiva \mathcal{C} qualsiasi.

Dati due morfismi $A \xleftarrow{f} C \xrightarrow{g} B$, rinominiamo $(f, g) : C \rightarrow A \oplus B$ come una *matrice colonna*

$$\begin{pmatrix} f \\ g \end{pmatrix}.$$

Similmente, presi due morfismi $A \xrightarrow{f} C \xleftarrow{g} B$ riscriviamo $[f, g] : A \oplus B \rightarrow C$ come una *matrice riga*

$$(f \quad g).$$

La composizione dei morfismi

$$C \xrightarrow{\begin{pmatrix} f \\ g \end{pmatrix}} A \oplus B \xrightarrow{(f' \quad g')} D$$

ricorda veramente l'usuale prodotto di una matrice 1×2 per una matrice 2×1 :

$$(f' \quad g') \begin{pmatrix} f \\ g \end{pmatrix} = f'f + gg'$$

Una dimostrazione di questo fatto discende direttamente dalla Proposizione 1.3.8

In particolare, notiamo che (vedi Proposizione 1.3.3)

$$p_A = \begin{pmatrix} 1_A & 0_B^A \end{pmatrix}$$

$$p_B = \begin{pmatrix} 0_A^B & 1_B \end{pmatrix}$$

$$i_A = \begin{pmatrix} 1_A \\ 0_A^B \end{pmatrix}$$

$$i_B = \begin{pmatrix} 0_B^A \\ 1_B \end{pmatrix}$$

Ora consideriamo i morfismi

$$\begin{array}{ccc} A & & B \\ f_{AC} \downarrow & \searrow f_{AD} & \downarrow f_{BD} \\ & C & \swarrow f_{BC} & D \\ & & \downarrow f_{BD} & \end{array}$$

Qui possiamo costruire le frecce

$$(f_{AC} \quad f_{BC}) : A \oplus B \rightarrow C$$

$$(f_{AD} \quad f_{BD}) : A \oplus B \rightarrow D$$

da cui se ne origina un'altra

$$\begin{pmatrix} (f_{AC} \quad f_{BC}) \\ (f_{AD} \quad f_{BD}) \end{pmatrix} : A \oplus B \rightarrow C \oplus D.$$

Una notazione migliore è una matrice:

$$\begin{pmatrix} f_{AC} & f_{BC} \\ f_{AD} & f_{BD} \end{pmatrix} : A \oplus B \rightarrow C \oplus D.$$

In generale, scelti degli oggetti A_1, \dots, A_m e B_1, \dots, B_n e morfismi $f_{ij} : A_i \rightarrow B_j$ in \mathcal{C} , si può scrivere il morfismo indotto come sopra

$$\bigoplus_{i=1}^m A_i \rightarrow \bigoplus_{j=1}^n B_j$$

come una matrice la cui entrata in posizione (h, k) è $f_{kh} : A_k \rightarrow B_h$. (Attenzione ai pedici!)

Usando la definizione di biprodotto, si osserva facilmente che valgono le usuali regole di addizione e moltiplicazione.

1.3.4 Pullback e pushout

Parliamo dei pullback e dei pushout ora. Sia \mathcal{C} una categoria additiva e consideriamo in essa il quadrato commutativo

$$\begin{array}{ccc} A & \xrightarrow{f} & B \\ f' \downarrow & & \downarrow g \\ C & \xrightarrow{g'} & D \end{array}$$

e “schiacciamo” il tutto in questo modo

$$A \xrightarrow{(f, f')} B \oplus C \xrightarrow{[g, -g']} D$$

Il motivo per cui è $[g, -g']$ e non $[g, g']$ viene spiegato subito. Grazie alla Proposizione 1.3.8, abbiamo un’espressione esplicita per (f, f') e $[g, -g']$ e quindi:

$$\begin{aligned} [g, -g'](f, f') &= (gp_B + (-g')p_C)(i_B f + i_C f') = \\ &= gf - g'f' = 0_A^D. \end{aligned}$$

Quindi c’è la possibilità di inserirsi in un discorso in cui partecipano pullback/pushout e kernel/cokernel.

Proposizione 1.3.13. In una categoria additiva,

$$\begin{array}{ccc} A & \xrightarrow{f} & B \\ f' \downarrow & & \downarrow g \\ C & \xrightarrow{g'} & D \end{array}$$

è un quadrato di pullback se e solo se $(f, f') : A \rightarrow B \oplus C$ è kernel di $[g, -g'] : B \oplus C \rightarrow D$. Dualmente, lo stesso quadrato è di pushout se e solo se $[g, -g'] : B \oplus C \rightarrow D$ è cokernel di $(f, f') : A \rightarrow B \oplus C$.

Dimostrazione. (\Rightarrow) In questo parte del lavoro è già fatto. Sia quindi

$$E \xrightarrow{h} B \oplus C \xrightarrow[0_{B \oplus C}^D]{[g, -g']} D$$

commutativo. Abbiamo cioè $[g, -g']h = gp_B h - g'p_C h = 0_E^D$, vale a dire commuta il quadrato esterno in

$$\begin{array}{ccc} E & \xrightarrow{p_B h} & B \\ p_C h \searrow & & \downarrow g \\ A & \xrightarrow{f} & B \\ f' \downarrow & & \downarrow g \\ C & \xrightarrow{g'} & D \end{array}$$

Per la proprietà universale di pullback, esiste un unico $k : E \rightarrow A$ per cui $fk = p_B h$ e $f'k = p_C h$. Rimane quindi da verificare che $(f, f')k = h$:

$$\begin{aligned} (f, f')k &= i_B \underbrace{fk}_{=p_B h} + i_C \underbrace{f'k}_{=p_C h} = \\ &= \underbrace{(i_B p_B + i_C p_C)}_{1_{B \oplus C}} h = h \end{aligned}$$

k è l'unico a fare ciò. Se $k' : E \rightarrow A$ è tale che $(f, f')k' = h$, allora precomponendo una volta per p_B e un'altra per p_C , abbiamo $fk' = p_B h$ e $f'k' = p_C h$. Ma questo, per la proprietà universale di pullback significa che $k = k'$.

(\Leftarrow) Verifichiamo anzitutto che il quadrato è commutativo. Poiché (f, f') è kernel di $[g, -g']$, allora $[g, -g'](f, f') = 0_A^D$, e questo è un conto che abbiamo già fatto. Prendiamo ora un qualsiasi quadrato commutativo

$$\begin{array}{ccc} E & \xrightarrow{s} & B \\ s' \downarrow & & \downarrow g \\ C & \xrightarrow{g'} & D \end{array}$$

Come abbiamo visto, possiamo ottenere $[g, -g'](r, r') = 0_E^D = 0_{B \oplus C}^D(h, h')$. Per la proprietà universale di equalizzatore, abbiamo che esiste uno e un solo $s : E \rightarrow A$ tale che $(f, f')s = (r, r')$. Da qui, per concludere è sufficiente precomporre una volta con p_B e un'altra con p_C . \square

1.3.5 Equalizzatori e coequalizzatori

Proposizione 1.3.14. In una categoria preadditiva \mathcal{C} con oggetto zero 0 , gli equalizzatori di

$$A \begin{array}{c} \xrightarrow{f} \\ \xrightarrow{g} \end{array} B$$

sono equalizzatori di

$$A \begin{array}{c} \xrightarrow{f-g} \\ \xrightarrow{0_A^B} \end{array} B$$

e viceversa. Analogamente vale per i coequalizzatori.

Quindi un (co)equalizzatore di una coppia di morfismi è un (co)kernel della differenza dei due.

Dimostrazione. Basta osservare che, preso $i : E \rightarrow A$, si ha $fi = gi$ se e solo se $(f - g)i = 0_E B$. \square

1.4 Categorie abeliane

Definizione 1.4.1. Una *categoria abeliana* è una categoria additiva in cui:

1. Ogni morfismo ha un kernel e un cokernel.
2. Ogni monomorfismo è un kernel e ogni epimorfismo è un cokernel.

Esempio 1.4.2. Vediamo che il solito \mathbf{Mod}_R è una categoria abeliana. Ogni omomorfismo ha kernel e cokernel, lo abbiamo già visto. Sia $f : M \rightarrow N$ un monomorfismo e cerchiamo $g : N \rightarrow N'$ che abbia f come kernel. Se prendiamo $N' = \frac{N}{\text{im } f}$ e $g = \pi_N$, abbiamo che $\ker g = \text{im } f$. I monomorfismi di \mathbf{Mod}_R sono iniettivi, quindi $\ker g \cong N$. Ora invece sia $f : M \rightarrow N$ epimorfismo di \mathbf{Mod}_R , e quindi suriettivo e consideriamo

$$\ker f \hookrightarrow M \xrightarrow{f} N$$

Abbiamo visto anche in questo caso che il cokernel dell'inclusione è $\frac{M}{\ker f} \cong \text{im } f = N$.

Richiamo 1.4.3. In generale, una categoria \mathcal{C} che possiede oggetto terminale, prodotti binari e equalizzatori è *finitamente completa* (cioè: ogni diagramma $X : \mathcal{I} \rightarrow \mathcal{C}$, con \mathcal{I} categoria con un numero finito di morfismi, ha un limite). Dualmente, una categoria che possiede oggetto iniziale, coprodotti binari e coequalizzatori è *finitamente cocompleta*.

Proposizione 1.4.4. Le categorie abeliane sono finitamente complete e finitamente cocomplete.

Dimostrazione. Le categorie abeliane hanno oggetto zero e biprodotti. Per concludere è sufficiente la Proposizione 1.3.14. \square

In generale, gli isomorfismi sono morfismi monici ed epici e il viceversa non vale sempre. Le categorie abeliane sono categoria in cui vale il viceversa.

Richiamo 1.4.5. In generale, un equalizzatore epico è un isomorfismo; dualmente, un coequalizzatore monico è un isomorfismo.

Proposizione 1.4.6. In una categoria abeliana, un morfismo monico ed epico è un isomorfismo.

Dimostrazione. Sia $f : A \rightarrow B$ monico ed epico: a causa della definizione di categoria abeliana, f è un certo equalizzatore e un certo coequalizzatore. \square

Richiamo 1.4.7. Se X e Y sono spazi topologici, Y è di Hausdorff, A è un sottospazio denso di X , e $f, g : X \rightarrow Y$ funzioni continue sono tali che

$$f(x) = g(x) \text{ per ogni } x \in A$$

allora $f = g$. Ricordiamo anche che gli spazi di Banach sono spazi di Hausdorff.

Esempio 1.4.8. Al contrario di \mathbf{Mod}_R , la categoria additiva \mathbf{Ban} non è abeliana. Sia M un sottospazio denso proprio di uno spazio di Banach X : l'inclusione $i : M \hookrightarrow X$ è monica ed epica, ma non è un isomorfismo. Ad esempio, $C_c([a, b])$ è un sottospazio denso proprio di $L^p([a, b])$.

Proposizione 1.4.9. In una categoria abeliana, i monomorfismi sono kernel dei rispettivi cokernel; dualmente, ogni epimorfismo è cokernel dei rispettivi kernel.

Dimostrazione. Sia $f : A \rightarrow B$ un monomorfismo e $p : B \rightarrow C$ tale che f è kernel di p . Sia ora $q : B \rightarrow D$ cokernel di f . Poiché $pf = 0_A$, allora a causa

della proprietà universale di cokernel esiste $r : D \rightarrow C$ per cui commuta il triangolo in

$$\begin{array}{ccc} A & \xrightarrow{f} & B \\ & & \swarrow p \\ & & C \\ & & \uparrow r \\ & & D \\ & & \searrow q \end{array}$$

Per provare che $f : A \rightarrow B$ è kernel di q sia

$$A' \xrightarrow{f'} B \xrightarrow[q_B^D]{q} D$$

commutativo. In tal caso $pf' = rqf' = r0_{A'}^D = 0_{A'}^C$, da cui, essendo f kernel di p , si ha $f' = fe$ per un $e : A' \rightarrow A$. Per l'unicità, basta ricordare che f è monico: se $f' = fe'$ con $e : A' \rightarrow A$, allora $e = e'$. \square

Corollario 1.4.10. In una categoria abeliana, i quadrati di pullback con quadrati di pushout e viceversa.

Dimostrazione. È sufficiente richiamare la Proposizione 1.3.13. \square

Proposizione 1.4.11. In una categoria abeliana, il pushout di un monomorfismo è un monomorfismo; dualmente, il pullback di un epimorfismo è un epimorfismo.

Dimostrazione. Sia $f : A \rightarrow B$ monico e

$$\begin{array}{ccc} A & \xrightarrow{f} & B \\ g \downarrow & & \downarrow g' \\ A' & \xrightarrow{f'} & B' \end{array}$$

un quadrato di pushout. Grazie alla Proposizione 1.3.13, segue che $[f', -g'] : A' \oplus B \rightarrow B'$ è cokernel di $(g, f) : A \rightarrow A' \oplus B$. Tuttavia di quest'ultima freccia, possiamo dire che è un monomorfismo perché f lo è. Invocando la Proposizione 1.4.9, (g, f) deve essere anche kernel di $[f', -g']$.

Passiamo a mostrare che f' è un monomorfismo. Sia $h : E \rightarrow A$ tale che $fh = 0_E^B$ e mostriamo che deve essere $h = 0_E^A$. Abbiamo quindi $0_E^B = f'h = [f', -g']i_{A'}h$ da cui segue che $i_{A'}h = (g, f)u$ per un $u : E \rightarrow A' \oplus B$, essendo (g, f) kernel di $[f', -g']$. Applicando p_B ad entrambi i membri, otteniamo $fu = 0_E^B$ che a sua volta implica che $u = 0_E^{A' \oplus B}$. Quindi anche $i_{A'}h = 0_E^{A'}$, da cui segue, applicando $p_{A'}$, che $h = 0_E^A$. \square

2 Categorie esatte

In questo capitolo raccogliamo una serie di risultati elementari sulle successioni esatte corte, seguendo da vicino la trattazione che si può trovare in testi *elementari* come [Büh09].

2.1 Coppie kernel-cokernel

Definizione 2.1.1. Una *coppia kernel-cokernel* in una categoria additiva \mathcal{C} consiste di due morfismi consecutivi

$$A \xrightarrow{i} B \xrightarrow{p} C$$

tali che i è un kernel di p e p è un cokernel di i .

Abbiamo visto che (Proposizione 1.4.9) nelle categorie abeliane ogni monomorfismo (epimorfismo) è kernel (cokernel) del proprio cokernel (kernel). Quindi per questo tipo di categorie è molto facile trovare coppie ker-coker.

Esempio 2.1.2. Sia in \mathbf{Mod}_R un omomorfismo $f : M \rightarrow N$ e consideriamo un certo epimorfismo, la proiezione al quoziente

$$\pi : M \rightarrow M/\ker f.$$

Come si è visto (Esempio 1.1.6) il kernel è $\ker \pi = \ker f$ con l'inclusione. Trattandosi di una categoria abeliana, si ha che

$$\ker f \xrightarrow{i} M \xrightarrow{\pi} \frac{M}{\ker f}$$

è una coppia ker-coker in \mathbf{Mod}_R . In generale, se H è un sottomodulo di M , allora

$$H \xrightarrow{\hookrightarrow} M \xrightarrow{\pi_H} \frac{M}{H}$$

è una coppia ker-coker.

I seguenti lemmi sono in preparazione alla successiva definizione. Sono fatti la cui evidenza è sbalorditiva quando si tiene a mente una categoria additiva come \mathbf{Mod}_R .

Qual è il kernel dell'omomorfismo $1_M : M \rightarrow M$? Il modulo banale. E il cokernel di $0 \rightarrow M$? È $\frac{M}{\{0\}} \cong M$. Il kernel di $M \rightarrow 0$? M stesso. Il cokernel di $1_M : M \rightarrow M$? $\frac{M}{M} \cong 0$. Ecco come si scrive in un contesto astratto come questo.

Lemma 2.1.3. In una categoria additiva \mathcal{C} ,

$$0 \xrightarrow{\exists!} A \xrightarrow{1_A} A$$

è una coppia ker-coker. Dualmente,

$$A \xrightarrow{1_A} A \xrightarrow{\exists!} 0$$

è una coppia ker-coker

Dimostrazione. Il diagramma

$$0 \xrightarrow{\exists!} A \xrightleftharpoons[0_A^A]{1_A} A$$

commuta perché $\mathcal{C}(0, A)$ è banale, essendo 0 iniziale. Sia $i : E \rightarrow A$ tale che

$$E \xrightarrow{i} A \xrightleftharpoons[0_A^A]{1_A} A$$

commuta, cioè $i = 0_E^A$. Essendo 0 terminale, c'è esattamente un $E \rightarrow 0$. Il triangolo

$$\begin{array}{ccc} 0 & \xrightarrow{\exists!} & A \\ \exists! \uparrow & \nearrow i & \\ E & & \end{array}$$

commuta per come sono definiti i morfismi nulli. Verifichiamo ora che 1_A è cokernel di $0 \rightarrow A$. Anzitutto

$$0 \xrightleftharpoons[0_0^A]{\exists!} A \xrightarrow{1_A} A$$

commuta poiché $\mathcal{C}(0, A)$ è banale (0 è iniziale). Sia $j : A \rightarrow Q$ tale che

$$0 \xrightleftharpoons[0_0^A]{\exists!} A \xrightarrow{j} Q$$

commuta. Esiste uno e una sola freccia $A \rightarrow Q$ che fa commutare

$$\begin{array}{ccc} A & \xrightarrow{1_A} & A \\ & \searrow j & \downarrow \\ & & Q \end{array}$$

ed è j stessa. □

Abbiamo visto che in un biprodotto le iniezioni $i_A : A \rightarrow A \oplus B$ e $i_B : B \rightarrow A \oplus B$ sono monomorfismi, mentre le proiezioni $p_A : A \oplus B \rightarrow A$ e $p_B : A \oplus B \rightarrow B$ sono epimorfismi. Per di più, a causa della Definizione 1.3.4 si ha che $p_B i_A = 0_A^B$ e $p_A i_B = 0_B^A$. E quindi è lecito chiedersi se anche in questo caso si può avere qualche coppia ker-coker.

Lemma 2.1.4. Consideriamo in una categoria additiva \mathcal{C} il biprodotto

$$A \begin{array}{c} \xleftarrow{p_A} \\ \xrightarrow{i_A} \end{array} A \oplus B \begin{array}{c} \xleftarrow{p_B} \\ \xrightarrow{i_B} \end{array} B$$

Allora

$$\begin{array}{c} A \xrightarrow{i_A} A \oplus B \xrightarrow{p_B} B \\ B \xrightarrow{i_B} A \oplus B \xrightarrow{p_A} A \end{array}$$

sono coppie ker-coker.

In effetti, sempre guardando a \mathbf{Mod}_R , abbiamo che $\ker \pi_A = A \oplus 0 \cong A$ mentre $\operatorname{coker} i_A = \frac{A \oplus B}{\operatorname{im} i_A} = \frac{A \oplus B}{A \oplus 0} \cong B$.

Dimostrazione. Facciamo la dimostrazione solo la prima coppia, la dimostrazione dell'altra è simile. Il diagramma

$$A \xrightarrow{i_A} A \oplus B \begin{array}{c} \xrightarrow{p_B} \\ \xrightarrow{0_{A \oplus B}^B} \end{array} B$$

commuta, vedi Definizione 1.3.4. Consideriamo ora il diagramma commutativo

$$C \xrightarrow{j} A \oplus B \begin{array}{c} \xrightarrow{p_B} \\ \xrightarrow{0_{A \oplus B}^B} \end{array} B$$

Essendo i_A un monomorfismo, allora è sufficiente mostrare costruire un morfismo $C \rightarrow A$ che fa commutare

$$\begin{array}{ccc} A & \xrightarrow{i_A} & A \oplus B \\ \uparrow & \nearrow j & \\ C & & \end{array}$$

Ciò che possiamo prendere in esame con quello che abbiamo è

$$p_A j : C \xrightarrow{j} A \oplus B \xrightarrow{p_A} A$$

Infatti

$$\begin{aligned} j &= 1_{A \oplus B} j \underset{(1.3.5)}{=} (i_A p_A + i_B p_B) j = \\ &= i_A p_A j + i_B \underbrace{p_B j}_{=0_{A \oplus B}^B j = 0_C^B} = i_A p_A j. \end{aligned}$$

□

In \mathbf{Mod}_R , sapresti calcolare il kernel di $g \oplus g' : N \oplus N' \rightarrow T \oplus T'$? La risposta è abbastanza semplice:

$$\ker(g \oplus g') = \ker g \oplus \ker g'.$$

Nemmeno il calcolo di $\operatorname{coker}(f \oplus f')$ con $f \oplus f' : M \oplus M' \rightarrow N \oplus N'$ nasconde particolari difficoltà

$$\begin{aligned} \operatorname{coker}(f \oplus f') &= \frac{N \oplus N'}{\operatorname{im}(f \oplus f')} = \frac{N \oplus N'}{\operatorname{im} f \oplus \operatorname{im} f'} \cong \\ &\cong \frac{N}{\operatorname{im} f} \oplus \frac{N'}{\operatorname{im} f'} = \operatorname{coker} f \oplus \operatorname{coker} f'. \end{aligned}$$

È l'intuizione che ci serve, ecco come suona:

Lemma 2.1.5. Siano in una categoria additiva \mathcal{C} due coppie ker-coker

$$\begin{array}{ccc} A & \xrightarrow{f} & B \xrightarrow{g} C \\ A' & \xrightarrow{f'} & B' \xrightarrow{g'} C' \end{array}$$

Allora $f \oplus f' : A \oplus A' \rightarrow B \oplus B'$ è kernel di $g \oplus g' : B \oplus B' \rightarrow C \oplus C'$. Dualizzando, si ha che se g e g' sono cokernel di f e f' rispettivamente, allora $g \oplus g'$ è cokernel di $f \oplus f'$. In particolare, se i diagrammi qui sopra sono coppie ker-coker, allora lo è anche

$$A \oplus A' \xrightarrow{f \oplus f'} B \oplus B' \xrightarrow{g \oplus g'} C \oplus C'$$

Quindi “la somma di due coppie ker-coker è una coppia ker-coker.”

Dimostrazione. Verifichiamo che

$$A \oplus A' \xrightarrow{f \oplus f'} B \oplus B' \xrightarrow[g \oplus g']{0_{B \oplus B'}^{C \oplus C'}} C \oplus C'$$

commuta. Poiché $\oplus : \mathcal{C} \times \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{C}$ è un bifuntore, infatti

$$(g \oplus g')(f \oplus f') = (gf) \oplus (g'f) = 0_{A \oplus A'}^{C \oplus C'}$$

Consideriamo ora un diagramma commutativo

$$D \xrightarrow{h} B \oplus B' \xrightarrow[g \oplus g']{0_{B \oplus B'}^{C \oplus C'}} C \oplus C'$$

e troviamo un modo di costruire una freccia $D \rightarrow A \oplus A'$ in modo che commuti

$$\begin{array}{ccc} A \oplus A' & \xrightarrow{f \oplus f'} & B \oplus B' \\ \uparrow & \nearrow h & \\ D & & \end{array}$$

Abbiamo le frecce

$$\begin{aligned} p_B^{BB'} h : D &\rightarrow B \\ p_{B'}^{BB'} h : D &\rightarrow B' \end{aligned}$$

che rendono commutativi i diagrammi

$$D \xrightarrow{p_B^{BB'} h} B \xrightarrow[g]{0_B^C} C$$

e

$$D \xrightarrow{p_{B'}^{BB'} h} B' \xrightarrow[g']{0_{B'}^{C'}} C'$$

rispettivamente. Per la proprietà universale di equalizzatore, esistono unici $i : D \rightarrow A$ e $j : D \rightarrow A'$ tali che

$$\begin{aligned} fi &= p_B^{BB'} h \\ f'j &= p_{B'}^{BB'} h. \end{aligned}$$

La proprietà universale di prodotto ci permette di introdurre $(i, j) : D \rightarrow A \oplus A'$. Calcoliamo ora:

$$\begin{aligned} p_B^{BB'}(f \oplus f')(i, j) &= f p_A^{AA'}(i, j) = fi = p_B^{BB'}h \\ p_{B'}^{BB'}(f \oplus f')(i, j) &= f' p_{A'}^{AA'}(i, j) = f'j = p_{B'}^{BB'}h \end{aligned}$$

Quindi, sempre per la proprietà universale di prodotto, possiamo concludere che

$$(f \oplus f')(i, j) = h.$$

La parte dell'unicità della freccia $D \rightarrow A \oplus A'$ è immediata: $f \oplus f'$ è un monomorfismo essendo f e f' monici (ricorda che i kernel sono equalizzatori e quindi sono monomorfismi). \square

2.2 Strutture e categorie esatte

Richiamo 2.2.1. Sia \mathcal{C} una categoria. Definiamo $\mathcal{C}^{\rightarrow\rightarrow}$ la categoria in cui

- Gli oggetti sono coppie di frecce $A \xrightarrow{f} B \xrightarrow{g} C$ di \mathcal{C} .
- I morfismi da $A \xrightarrow{f} B \xrightarrow{g} C$ a $A' \xrightarrow{f'} B' \xrightarrow{g'} C'$ sono triple di frecce di \mathcal{C}

$$\left(\begin{array}{ccc} A & B & C \\ \alpha \downarrow & \beta \downarrow & \gamma \downarrow \\ A' & B' & C' \end{array} \right)$$

per cui commuta

$$\begin{array}{ccccc} A & \xrightarrow{f} & B & \xrightarrow{g} & C \\ \alpha \downarrow & & \beta \downarrow & & \gamma \downarrow \\ A' & \xrightarrow{f'} & B' & \xrightarrow{g'} & C' \end{array}$$

Definizione 2.2.2. Una *struttura esatta* per una categoria additiva \mathcal{C} è una classe \mathcal{E} di coppie ker-coker di \mathcal{C} in cui:

- Chiamiamo *monomorfismi ammissibili* le frecce $i : A \rightarrow B$ per le quali esiste $p : B \rightarrow C$ tale che $A \xrightarrow{i} B \xrightarrow{p} C$ appartiene ad \mathcal{E} . Useremo \rightarrow al posto di \rightarrow per indicare monomorfismi ammissibili nei diagrammi commutativi.
- Chiamiamo *epimorfismi ammissibili* le frecce $p : B \rightarrow C$ per le quali esiste $i : A \rightarrow B$ tale che $A \xrightarrow{i} B \xrightarrow{p} C$ appartiene ad \mathcal{E} . Useremo \rightarrow al posto di \rightarrow per indicare epimorfismi ammissibili nei diagrammi commutativi.

che rispetta le seguenti proprietà:

- (E1) \mathcal{E} è chiusa per isomorfismo, cioè se $A \xrightarrow{i} B \xrightarrow{p} C$ è in \mathcal{E} ed è isomorfo a $A' \xrightarrow{i'} B' \xrightarrow{p'} C'$ come oggetto di $\mathcal{C}^{\rightarrow\rightarrow}$, allora anche quest'ultima coppia di frecce è in \mathcal{E} .
- (E2) $1_A : A \rightarrow A$ è un monomorfismo ammissibile per ogni $A \in |\mathcal{C}|$.
- (E3) $1_A : A \rightarrow A$ è un epimorfismo ammissibile per ogni $A \in |\mathcal{C}|$.
- (E4) La composizione di due monomorfismi ammissibili è un monomorfismo ammissibile.

(E5) La composizione di due epimorfismi ammissibili è un epimorfismo ammissibile.

(E6) Il pushout di un monomorfismo ammissibile lungo un qualsiasi morfismo di \mathcal{C} esiste ed è un monomorfismo ammissibile.

$$\begin{array}{ccc} A & \xrightarrow{i} & B \\ f \downarrow & \boxed{PO} & \downarrow \\ A' & \xrightarrow{i'} & B' \end{array}$$

(E7) Il pullback di un epimorfismo ammissibile lungo un qualsiasi morfismo di \mathcal{C} esiste ed è un epimorfismo ammissibile.

$$\begin{array}{ccc} B' & \xrightarrow{p'} & C' \\ \downarrow & \boxed{PB} & \downarrow f \\ B & \xrightarrow{p} & C \end{array}$$

Una *categoria esatta* è una coppia $(\mathcal{C}, \mathcal{E})$ come sopra e gli elementi di \mathcal{E} si chiamano *sequenze esatte corte*.

Proposizione 2.2.3. In categorie esatte gli isomorfismi sono monomorfismi ed epimorfismi ammissibili.

Dimostrazione. Se $f : A \rightarrow B$ è un isomorfismo, allora abbiamo un quadrato di pushout e uno di pullback

$$\begin{array}{ccc} B & \xrightarrow{1_B} & B \\ f^{-1} \downarrow & \boxed{PO} & \downarrow 1_B \\ A & \xrightarrow{f} & B \end{array} \quad \begin{array}{ccc} A & \xrightarrow{f} & B \\ 1_A \downarrow & \boxed{PB} & \downarrow f^{-1} \\ A & \xrightarrow{1_A} & A \end{array}$$

Grazie a (E2), (E3), (E6) e (E7), possiamo concludere. \square

Primi esempi di sequenze esatte corte derivano coinvolgono le identità.

Proposizione 2.2.4. Sia $(\mathcal{C}, \mathcal{E})$ una categoria esatta. Sono successioni esatte corte

$$\begin{array}{c} 0 \xrightarrow{\exists!} A \xrightarrow{1_A} A \\ A \xrightarrow{1_A} A \xrightarrow{\exists!} 0 \end{array}$$

Cioè coppie ker-coker in \mathcal{E} .

Dimostrazione. Grazie al Lemma 2.1.3, le due coppie sono ker-coker. Poi si invocano (E2) e (E3). \square

Richiamo 2.2.5. In generale, in una categoria \mathcal{C} con oggetto terminale 1 un pullback di

$$\begin{array}{ccc} & A & \\ & \downarrow \exists! & \\ B & \xrightarrow{\quad} & 1 \end{array}$$

è un prodotto di A e B . Dualmente, se \mathcal{C} è una categoria con oggetto iniziale 0 , allora un pushout di

$$\begin{array}{ccc} 0 & \xrightarrow{\exists!} & A \\ \exists! \downarrow & & \\ & & B \end{array}$$

è un coprodotto di A e B .

Proposizione 2.2.6. Sia $(\mathcal{C}, \mathcal{E})$ una categoria esatta e sia

$$A \xleftarrow[p_A]{i_A} A \oplus B \xleftarrow[i_B]{p_B} B$$

un biprodotto. Allora

$$\begin{array}{ccccc} A & \xrightarrow{i_A} & A \oplus B & \xrightarrow{p_B} & B \\ B & \xrightarrow{i_B} & A \oplus B & \xrightarrow{p_A} & A \end{array}$$

sono sequenze esatte corte, cioè coppie ker-coker in \mathcal{E} .

Il Lemma 2.1.4 ci dava queste due coppie ker-coker. Questa proposizione invece dice che ogni struttura esatta contiene queste coppie ker-coker.

Dimostrazione. Per il richiamo appena fatto,

$$\begin{array}{ccc} A \oplus B & \xrightarrow{p_A} & A \\ p_B \downarrow & & \downarrow \exists! \\ B & \xrightarrow{\exists!} & 0 \end{array}$$

è un quadrato di pullback. Inoltre per la Proposizione 2.2.4, la base di questo diagramma è parte della sequenza esatta corta $B \xrightarrow{1_B} B \xrightarrow{\exists!} 0$. Possiamo appellarci a (E7) ora: il pullback di $B \rightarrow 0$ lungo $A \rightarrow 0$, vale a dire p_A , è tale che le coppie ker-coker

$$* \xrightarrow{*} A \oplus B \xrightarrow{p_A} A$$

stanno in \mathcal{E} . Il Lemma 2.1.4 ci dà quella che ci serve. \square

Richiamo 2.2.7. In generale, in una categoria \mathcal{C} con oggetto terminale 1 , se

$$A \xleftarrow{p_A} A \times 1 \xrightarrow{p_1} 1$$

è un prodotto, allora l'unico morfismo $A \rightarrow A \times 1$ che fa commutare

$$\begin{array}{ccccc} & & A & & \\ & \swarrow 1_A & \downarrow & \searrow \exists! & \\ A & \xleftarrow{p_A} & A \times 1 & \xrightarrow{p_1} & 1 \end{array}$$

è un isomorfismo. Quindi, se \mathcal{C} è anche preadditiva, allora questo isomorfismo è $i_A : A \rightarrow A \oplus 0$ che ha inversa $p_A : A \oplus 0 \rightarrow A$.

Proposizione 2.2.8. “In una categoria esatta la somma di sequenze esatte

corte è esatta corta". Vale a dire: in una categoria esatta $(\mathcal{C}, \mathcal{E})$, se

$$\begin{array}{ccccc} A & \xrightarrow{f} & B & \xrightarrow{g} & C \\ A' & \xrightarrow{f'} & B' & \xrightarrow{g'} & C' \end{array}$$

sono sequenze esatte corte, allora anche

$$A \oplus A' \xrightarrow{f \oplus g} B \oplus B' \xrightarrow{f' \oplus g'} C \oplus C' \quad (2.2.1)$$

lo è.

Quindi \mathcal{E} è chiusa rispetto alla somma di sequenze esatte corte.

Dimostrazione. Il piano per la dimostrazione si struttura su questa osservazione: se riusciamo a dimostrare che

$$\begin{array}{ccc} A \oplus A' & \xrightarrow{f \oplus 1_{A'}} & B \oplus A' \xrightarrow{f' p_{A'}^{BA'}} C \\ B \oplus A' & \xrightarrow{1_B \oplus g} & B \oplus B' \xrightarrow{g' p_{B'}^{BB'}} C' \end{array} \quad (2.2.2)$$

sono esatte corte allora, a causa di (E5) sono sequenze esatte le coppie ker-coker

$$A \oplus A' \xrightarrow{f \oplus g} B \oplus B' \xrightarrow{*} *$$

A questo punto Lemma 2.1.5 permette di concludere l'opera.

Mostriamo solo che la prima delle (2.2.2) è esatta corta, perché l'altra si fa similmente. A causa del Lemma 2.1.4 e della (E5), è sufficiente dimostrare che la prima delle 2.2.2 è una coppia ker-coker. Il Lemma 2.1.5 ci dà una coppia ker-coker che coinvolge $f \oplus 1_{A'}$:

$$A \oplus A' \xrightarrow{f \oplus 1_{A'}} B \oplus A' \xrightarrow{g \oplus 0_{A'}^0} C \oplus 0$$

Ricordando ora che $p_C^{C0} : C \oplus 0 \rightarrow C$ è un isomorfismo e che $p_C^{C0} (g \oplus 0_{A'}^0) = g p_B^{BA'}$, abbiamo finito. \square

Proposizione 2.2.9. Sia $(\mathcal{C}, \mathcal{E})$ una categoria esatta e consideriamo il diagramma commutativo

$$\begin{array}{ccc} A & \xrightarrow{i} & B \\ f \downarrow & & \downarrow f' \\ A' & \xrightarrow{i'} & B' \end{array}$$

in cui le frecce orizzontali sono monomorfismi ammissibili. Allora sono equivalenti:

- (i) Il quadrato è di pushout.
- (ii) La sequenza

$$A \xrightarrow{\begin{pmatrix} i \\ f \end{pmatrix}} B \oplus A' \xrightarrow{(f' \ -i')} B'$$

è esatta corta.

- (iii) Il quadrato è bicartesiano (cioè di pullback e di pushout).

(iv) Il quadrato è parte del diagramma commutativo

$$\begin{array}{ccccc}
 A & \xrightarrow{i} & B & & \\
 f \downarrow & & f' \downarrow & \searrow p & \\
 A' & \xrightarrow{i'} & B' & \xrightarrow{p'} & C
 \end{array}$$

dove (i, p) e (i', p') sono sequenze esatte corte.

Dimostrazione. (i) \Rightarrow (ii). La Proposizione 1.3.13 ci dice che $(f' - i')$ è cokernel di $\begin{pmatrix} i \\ f \end{pmatrix}$. Quindi il piano è verificare che quest'ultimo morfismo è un monomorfismo ammissibile. Usiamo un po' di calcolo matriciale:

$$\begin{pmatrix} i \\ f \end{pmatrix} = \underbrace{\begin{pmatrix} i & 0_{A'}^B \\ 0_A^{A'} & 1_{A'} \end{pmatrix}}_{i \oplus 1_{A'}} \underbrace{\begin{pmatrix} 1_A & 0_{A'}^A \\ f & 1_{A'} \end{pmatrix}}_{i_A} \underbrace{\begin{pmatrix} 1_A \\ 0_A^{A'} \end{pmatrix}}_{i_A}$$

Come abbiamo visto i_A è monomorfismo ammissibile (Proposizione 2.2.6) così come $i \oplus 1_{A'}$ (Proposizione 2.2.8). Il morfismo in mezzo è un isomorfismo (calcola esplicitamente l'inverso) e quindi è un monomorfismo ammissibile. In definitiva, $\begin{pmatrix} i \\ f \end{pmatrix}$ è ammissibile perché è composizione di monomorfismi ammissibili.

(ii) \Rightarrow (iii). Questa è ovvia, sempre a causa della Proposizione 1.3.13.

(i) \Rightarrow (iv). Sia $p : B \rightarrow C$ un cokernel di $i : A \rightarrow B$ e, attraverso la proprietà universale di pushout, sia $p' : B' \rightarrow C$ la freccia tale che $p = f'p'$ e $0_{A'}^C = p'i'$

$$\begin{array}{ccccc}
 A & \xrightarrow{i} & B & & \\
 f \downarrow & & f' \downarrow & \searrow p & \\
 A' & \xrightarrow{i'} & B' & \xrightarrow{p'} & C \\
 & & & \nearrow 0_{A'}^C &
 \end{array}$$

Per come abbiamo scelto p , la sequenza $A \xrightarrow{i} B \xrightarrow{p} C$ è esatta corta. Per provare che anche $A' \xrightarrow{i'} B' \xrightarrow{p'} C$ lo è, mostriamo che p' è cokernel di i' . Sia $h : B' \rightarrow X$ tale che $hi = h0_{A'}^{B'} = 0_{A'}^X$. Allora ne segue che

$$hf'i = hi'f = 0_A^X.$$

Poiché $p : B \rightarrow C$ è cokernel di $i : A \rightarrow B$, allora $hf' = kp$ per un unico morfismo $k : C \rightarrow X$. A questo punto abbiamo

$$\begin{aligned}
 hf' &= kp = kp'f' \\
 kp'i' &= 0_{A'}^X = hi'
 \end{aligned}$$

che, per la proprietà universale di pushout, dà $kp' = h$. Per concludere, ricordiamo che essendo $p = p'f'$ un epimorfismo, anche p' lo è. Questo ci permette di dire che se $k' : C \rightarrow X$ è tale che $h = k'p'$, allora $k = k'$.

(iv) \Rightarrow (ii). Il piano sarà di costruire in qualche modo una successione esatta corta $A \twoheadrightarrow D \twoheadrightarrow B'$ in cui $D \cong B \oplus A'$ e per cui commuta

$$\begin{array}{ccccc} & & D & & \\ & \nearrow & \downarrow \cong & \searrow & \\ A & & B \oplus A' & & B' \\ & \searrow (i, f) & & \nearrow (f' - i') & \end{array}$$

Questo basta per dimostrare ciò che ci serve visto che la classe delle successioni esatte corte è chiusa per isomorfismi.

Incominciamo con le costruzioni. Sia il quadrato di pullback

$$\begin{array}{ccc} D & \xrightarrow{q'} & B \\ q \downarrow & & \downarrow p \\ B' & \xrightarrow{p'} & C \end{array}$$

in cui osserviamo che q e q' sono epimorfismi ammissibili in quanto pullback di epimorfismi ammissibili. Sfruttando il duale della implicazione (i) \Rightarrow (iv), possiamo disegnare

$$\begin{array}{ccccc} & & A & & \\ & \nearrow j & \downarrow i & & \\ & D & \xrightarrow{q'} B & & \\ j' \nearrow & \downarrow q & & \downarrow p & \\ A' & \xrightarrow{i'} B' & \xrightarrow{p'} C & & \end{array}$$

Ecco la successione esatta corta $A \xrightarrow{i'} D \xrightarrow{q'} B'$ che avevamo annunciato.

Per la proprietà universale di pullback, sia $k : B \rightarrow D$ tale che $q'k = 1_B$ e $qk = f'$. In particolare $q'(1_D - kq') = 0_D^B$. Poiché j' è kernel di q' , sia $l : D \rightarrow A'$ il morfismo tale che $j'l = 1_D - kq'$. Postcomponendo ambo i membri di questa equazione una volta per k e un'altra per j' e ricordando che j' è monico, deriviamo che $lk = 0_B^{A'}$ e $lj' = 1_{A'}$. Inoltre $i'lj = -i'f$ (per calcolo diretto) da cui segue che $lj = -f$ perché i' è monico.

Si può mostrare finalmente che

$$\begin{pmatrix} k & j' \end{pmatrix} : B \oplus A' \rightarrow D \quad \begin{pmatrix} q' \\ l \end{pmatrix} : D \rightarrow B \oplus A'$$

sono una l'inversa dell'altra. \square

Richiamo 2.2.10 (Il lemma dei pullback). In una categoria \mathcal{C} consideriamo il diagramma

$$\begin{array}{ccccc} \bullet & \xrightarrow{\quad} & \bullet & \xrightarrow{\quad} & \bullet \\ \downarrow & & \downarrow & & \downarrow \\ \bullet & \xrightarrow{\quad} & \bullet & \xrightarrow{\quad} & \bullet \end{array} \quad \begin{array}{c} Q_1 \quad Q_2 \end{array}$$

Allora:

1. Se Q_1 e Q_2 sono di pullback, allora il rettangolo esterno è di pullback.
2. Se il rettangolo e Q_2 sono di pullback, allora Q_1 lo è.

Corollario 2.2.11. In una categoria esatta $(\mathcal{C}, \mathcal{E})$, il rettangolo esterno in un diagramma

$$\begin{array}{ccccc} A & \xrightarrow{f} & B & \xrightarrow{g} & C \\ i \downarrow & PB & \downarrow j & PO & \downarrow k \\ A' & \xrightarrow{f'} & B' & \xrightarrow{g'} & C' \end{array}$$

è bicartesiano e

$$A \xrightarrow{\begin{pmatrix} i \\ gf \end{pmatrix}} A \oplus C \xrightarrow{\begin{pmatrix} g'f' & -k \end{pmatrix}} C' \quad (2.2.3)$$

è una sequenza esatta corta.

Dimostrazione. Ne consegue dalla Proposizione 2.2.9 che entrambi i quadrati sono bicartesiani. Grazie al lemma dei pullback (Richiamo 2.2.10), incollare i due quadrati produce un altro quadrato bicartesiano. Sempre a causa della Proposizione 2.2.9, le frecce in (2.2.3) formano una coppia ker-coker. Per concludere proviamo che questa coppia appartiene a \mathcal{E} .

$$(g'f' \quad -k) = (g' \quad -k) \underbrace{\begin{pmatrix} f' & 0 \\ 0 & 1_C \end{pmatrix}}_{f' \oplus 1_C}$$

mostra $(g'f' \quad -k)$ come una composizione di epimorfismi ammissibili secondo la Proposizione 2.2.8 e la Proposizione 2.2.9. \square

Proposizione 2.2.12. In una categoria esatta il pullback di un monomorfismo ammissibile lungo un epimorfismo ammissibile produce un monomorfismo ammissibile.

Dimostrazione. Sia $i : A \rightarrow B$ un monomorfismo ammissibile e $e : B' \rightarrow B$ un epimorfismo ammissibile. A causa di (E7) abbiamo il quadrato di pullback

$$\begin{array}{ccc} A' & \xrightarrow{e'} & A \\ i' \downarrow & PB & \downarrow i \\ B' & \xrightarrow{e} & B \end{array}$$

Quindi dobbiamo dimostrare che i' è un monomorfismo ammissibile.

Guardiamo il diagramma

$$\begin{array}{ccccc} A' & \xrightarrow{i'} & B' & & \\ e' \downarrow & PB & \downarrow e & \searrow pe & \\ A & \xrightarrow{i} & B & \xrightarrow{p} & C \end{array}$$

dove p è un cokernel di i . Qui p è un epimorfismo ammissibile e lo è anche pe per la (E5). Per vedere che i' è un monomorfismo ammissibile, è sufficiente dimostrare che i' è un kernel di pe .

Anzitutto $pei' = pie' = 0_{A'}^C$. Supponiamo che $g' : X \rightarrow B'$ sia tale che $peg' = 0_X^C$

e cerchiamo un modo di costruire una freccia $X \rightarrow A'$ per cui commuta il triangolo in

$$\begin{array}{ccccc} & & A' & \xrightarrow{i'} & B' & \xrightarrow{p^e} & C \\ & \nearrow & \uparrow & & \nearrow & & \\ & X & & & & & \end{array}$$

Essendo i kernel di p , esiste una sola $f : X \rightarrow A$ per cui $eg' = if$. Applicando la proprietà universale del quadrato del pullback, sia $f' : X \rightarrow A'$ tale che $e'f' = f$ e $i'f' = g'$: è l'ultima identità che ci serve.

Vediamo l'unicità. In generale in una categoria qualsiasi, il pullback di un monomorfismo è un monomorfismo: nel nostro caso, questo significa che i' è monico perché i lo è. f' è l'unico morfismo tale che $i'f' = g'$ e abbiamo finito. \square

Proposizione 2.2.13 (Assioma Oscuro). In una categoria esatta, supponiamo che $i : A \rightarrow B$ sia un morfismo che ammette un cokernel. Se esiste un morfismo $j : B \rightarrow C$ in \mathcal{C} tale che $ji : A \rightarrow C$ è un monomorfismo ammissibile, allora i è un monomorfismo ammissibile.

Osservazione 2.2.14. Si chiama “assioma oscuro” perché in alcune trattazioni (in Quillen, per esempio) faceva parte della definizione di categoria esatta. Tuttavia viene provata la sua ridondanza da Yoneda e Keller. La dimostrazione che segue infatti è di quest'ultimo.

Dimostrazione. Sia $p : B \rightarrow D$ un cokernel di i e consideriamo un quadrato di pushout (che esiste a causa di (E6))

$$\begin{array}{ccc} A & \xrightarrow{ji} & C \\ i \downarrow & PO & \downarrow \\ B & \xrightarrow{\quad} & E \end{array}$$

Inoltre, grazie alla Proposizione 2.2.9, abbiamo che $\begin{pmatrix} i \\ ji \end{pmatrix} : A \rightarrow B \oplus C$ è un monomorfismo ammissibile. Ora osserviamo anche che $\begin{pmatrix} 1_B & 0_C^B \\ -j & 1_C \end{pmatrix} : B \oplus C \rightarrow B \oplus C$ è un isomorfismo (l'inversa si può calcolare direttamente), in particolare è un monomorfismo ammissibile. A causa di (E4) anche la freccia $\begin{pmatrix} i \\ 0_A^C \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1_B & 0_C^B \\ -j & 1_C \end{pmatrix} \begin{pmatrix} i \\ ji \end{pmatrix}$ è un monomorfismo ammissibile. Osserviamo inoltre che $p \oplus 1_C : B \oplus C \rightarrow D \oplus C$ è un cokernel di $\begin{pmatrix} i \\ 0_A^C \end{pmatrix}$ (infatti $p \oplus 1_C$ è coker di $i \oplus 0_0^C$), quindi è un epimorfismo ammissibile. Considera il seguente diagramma

$$\begin{array}{ccccc} & & B & \xrightarrow{p} & D \\ & \nearrow i & \downarrow \begin{pmatrix} 1_B \\ 0_B^C \end{pmatrix} & & \downarrow \begin{pmatrix} 1_D \\ 0_D^C \end{pmatrix} \\ A & & B \oplus C & \xrightarrow{p \oplus 1_C} & D \oplus C \\ & \searrow \begin{pmatrix} i \\ 0_A^C \end{pmatrix} & & & \end{array}$$

Qui il quadrato di destra è un pullback, di conseguenza p è un epimorfismo ammissibile e i è un kernel di p \square

2.3 Alcuni teoremi classici

Proposizione 2.3.1. Sia $(\mathcal{C}, \mathcal{E})$ una categoria esatta. Un morfismo di sequenze esatte corte (vedi definizione di $\mathcal{C} \rightarrow \rightarrow$)

$$\begin{array}{ccccc} A' & \xrightarrow{f'} & B' & \xrightarrow{g'} & C' \\ a \downarrow & & \downarrow b & & \downarrow c \\ A & \xrightarrow{f} & B & \xrightarrow{g} & C \end{array}$$

si fattorizza attraverso una sequenza esatta corta $A \rightarrow D \rightarrow C'$

$$\begin{array}{ccccc} A' & \xrightarrow{f'} & B' & \xrightarrow{g'} & C' \\ a \downarrow & BC & \downarrow b' & & \downarrow 1_{C'} \\ A & \xrightarrow{m} & D & \xrightarrow{e} & C' \\ 1_A \downarrow & & \downarrow b'' & BC & \downarrow c \\ A & \xrightarrow{f} & B & \xrightarrow{g} & C \end{array} \quad (2.3.1)$$

in modo tale che i due quadrati contrassegnati con BC sono bicartesiani. In particolare, esiste un isomorfismo canonico $A \cup_{A'} B' \cong B \times_C C'$.

Dimostrazione. Il pushout di $f' : A' \rightarrow B'$ lungo a dà i morfismi $m : A \rightarrow D$ e $b' : B' \rightarrow D$. Attraverso la proprietà universale di pushout, introduciamo il morfismo $e : D \rightarrow C'$ tale che $eb' = 1_{C'}g' = g'$ e $em = 0$ e sia $b'' : D \rightarrow B$ il morfismo tale che $b''b' = b : B' \rightarrow B$ e $b''m = f1_A = f$. La Proposizione 2.2.9 ci consente di dire che e è un cokernel di m . Guardiamo il quadrato in basso a destra. Abbiamo

$$\begin{cases} ceb' = cg' \\ cem = 0 \end{cases} \quad \begin{cases} gb''b' = gb = cg' \\ gb''m = gf = 0 \end{cases}$$

Per la proprietà universale di pullback del quadrato in alto a sinistra concludiamo che $ce = gb''$. Sempre a causa della Proposizione 2.2.9, possiamo concludere che anche questo è bicartesiano. \square

Corollario 2.3.2 (“Five Lemma”). In una categoria esatta considera un morfismo di sequenze esatte corte

$$\begin{array}{ccccc} A' & \longrightarrow & B' & \longrightarrow & C' \\ a \downarrow & & \downarrow b & & \downarrow c \\ A & \longrightarrow & B & \longrightarrow & C \end{array}$$

Se a e c sono isomorfismi, monomorfismi ammissibili oppure epimorfismi ammissibili, allora anche b è dello stesso tipo.

Dimostrazione. Assumiamo prima che a e c siano isomorfismi. Poiché gli isomorfismi sono preservati da pushout e pullback, guardando la fattorizzazione (2.3.1) che b è la composizione di due isomorfismi $B' \rightarrow D \rightarrow B$. Se a e c sono entrambi monici ammissibili, sempre guardando il diagramma (2.3.1), si ha che b è la composizione di due monici ammissibili. Il caso degli epici ammissibili è duale. \square

Lemma 2.3.3 (Isomorfismo di Noether $C/B \cong (C/A)/(B/A)$). In una categoria esatta, sia il diagramma commutativo

$$\begin{array}{ccccc}
 A & \longrightarrow & B & \longrightarrow & X \\
 \downarrow 1_A & & \downarrow & & \downarrow \\
 A & \longrightarrow & C & \longrightarrow & Y \\
 & & \downarrow & & \downarrow \\
 & & Z & \xrightarrow{1_Z} & Z
 \end{array}$$

in cui le prime due righe orizzontali e la colonna centrale sono esatte corte. Allora la terza colonna esiste, è esatta corta e è unicamente determinata dalla condizione che rende il diagramma commutativo. Inoltre, il quadrato in alto a destra è bicartesiano.

Dimostrazione. Il morfismo $X \rightarrow Y$ esiste poiché la prima riga è esatta e la composizione $A \rightarrow C \rightarrow Y$ è zero, mentre il morfismo $Y \rightarrow Z$ esiste poiché la seconda riga è esatta e la composizione $B \rightarrow C \rightarrow Z$ si annulla. Per la Proposizione 2.2.9, il quadrato contenente $X \rightarrow Y$ è bicartesiano. Ne consegue che $X \rightarrow Y$ è un monico ammissibile e che $Y \rightarrow Z$ è il suo cokernel, sempre a causa della stessa proposizione. \square

Corollario 2.3.4 (Lemma 3×3). In una categoria esatta, considera un diagramma commutativo

$$\begin{array}{ccccc}
 A' & \xrightarrow{f'} & B' & \xrightarrow{g'} & C' \\
 \downarrow a & & \downarrow b & & \downarrow c \\
 A & \xrightarrow{f} & B & \xrightarrow{g} & C \\
 \downarrow a' & & \downarrow a' & & \downarrow a' \\
 A'' & \xrightarrow{f''} & B'' & \xrightarrow{g''} & C'
 \end{array}$$

in cui le colonne sono esatte e si assume inoltre che una delle seguenti condizioni sia vera:

- (i) la riga centrale e una delle righe esterne è esatta corta;
- (ii) le due righe esterne sono esatte corte e $gf = 0$.

Allora anche la riga rimanente è esatta corta.

Dimostrazione. Proviamo (i). Le due possibilità sono duali l'una all'altra, quindi dobbiamo considerare solo il caso in cui le prime due righe sono esatte. Appliciamo la Proposizione 2.3.1 alle prime due righe per ottenere il diagramma commutativo

$$\begin{array}{ccccc}
 A' & \xrightarrow{f'} & B' & \xrightarrow{g'} & C' \\
 \downarrow a & & \downarrow i & & \downarrow 1_{C'} \\
 A & \xrightarrow{\bar{f}} & D & \xrightarrow{\bar{g}} & C' \\
 \downarrow 1_A & & \downarrow j & & \downarrow c \\
 A & \xrightarrow{f} & B & \xrightarrow{g} & C
 \end{array}$$

dove $ji = b$. Notiamo che i e j sono monici ammissibili rispettivamente perché pushout di un monomorfismo ammissibile e a causa della Proposizione 2.2.12, rispettivamente. Per la Proposizione 2.2.9, il morfismo $i' : D \rightarrow A''$ determinato da $i'i = 0$ e $i'\bar{f} = a'$ è un cokernel di i e il morfismo $j' : B \rightarrow C'$ dato da $j' = c'g = g''b'$ è un cokernel di j .

Se sappiamo che il diagramma

$$\begin{array}{ccccc}
 B' & \xrightarrow{i} & D & \xrightarrow{i'} & A'' \\
 \downarrow 1_{B'} & & \downarrow j & & \downarrow f'' \\
 B' & \xrightarrow{b} & B & \xrightarrow{b'} & B'' \\
 & & \downarrow j' & & \downarrow g'' \\
 & & C' & \xrightarrow{1_{C''}} & C''
 \end{array}$$

è commutativo, possiamo concludere grazie al Lemma 2.3.3 che (f'', g'') è una sequenza esatta corta.

Rimane quindi da dimostrare che $f''i' = b'j$ poiché le altre relazioni di commutatività $b = ji$ e $g''b' = j'$ sono valide per costruzione. Osserviamo il quadrato $A'B'AD$. Abbiamo

$$(f''i')i = 0 = b'b = (b'j)i \quad \text{e} \quad (b'j)\bar{f} = b'f = f''a' = (f''i')\bar{f}.$$

Per la proprietà universale di pushout, possiamo concludere che $f''i' = b'j$. \square

2.4 Categorie quasi-abeliane

Definizione 2.4.1. Una categoria *quasi-abeliana* è una categoria additiva in cui:

1. Ogni morfismo ha kernel e cokernel.
2. Il pushout di un kernel lungo un qualsiasi morfismo è esso stesso un kernel e il pushout di un cokernel lungo un qualsiasi morfismo è esso stesso un cokernel.

Nelle categorie abeliane sappiamo, grazie alla Proposizione 1.4.11, che il pushout di un kernel è un kernel e il pullback di un cokernel è un cokernel. E questo dimostra che le categorie abeliane sono quasi-abeliane.

Esempio 2.4.2. La categoria additiva **Ban** è quasi-abeliana. Una dimostrazione di questo fatto si può ottenere adattando la dimostrazione di [Sch99] (Proposizione 3.2.4) per gli spazi semi-normati.

Possiamo mostrare anche che le categorie quasi-abeliane sono categorie esatte. Più precisamente:

Proposizione 2.4.3. La classe \mathcal{E}_{\max} delle coppie ker-coker di una categoria quasi-abeliana \mathcal{C} è una struttura esatta per la categoria stessa.

Dimostrazione. È chiaro che \mathcal{E}_{\max} è chiusa per isomorfismi (vedi definizione di $\mathcal{C}^{\rightarrow\rightarrow}$) e che tra queste coppie ker-coker figurano anche coppie in cui appaiono le identità. Gli assiomi di pullback e pushout sono parte della definizione di categorie quasi-abeliane. Dimostriamo che la classe dei cokernel è chiusa sotto composizione. Per i kernel si ragiona dualmente.

Siano $f : A \rightarrow B$ e $g : B \rightarrow C$ due cokernel e $h := gf$. Indichiamo con $i_f : F \rightarrow A$, $i_g : G \rightarrow B$ e $i_h : H \rightarrow A$ i kernel rispettivamente di f , g e h . Nel diagramma

$$\begin{array}{ccccc}
 F & \xrightarrow{\quad u \quad} & H & \xrightarrow{\quad v \quad} & G \\
 & \searrow i_f & \downarrow i_h & & \downarrow i_g \\
 & & A & \xrightarrow{\quad f \quad} & B \\
 & & & \searrow h & \downarrow g \\
 & & & & C
 \end{array}$$

esistono unici due morfismi u e v che rendono il diagramma commutativo, usando la proprietà universale di cokernel. Si può facilmente verificare che il quadrato in alto a destra è un pullback. Ne segue che v è un cokernel perché pullback del cokernel f e u è il suo kernel.

Per concludere, mostriamo che h è cokernel di i_h . Sia $h' : A \rightarrow X$ tale che $h'i_h = 0_H^X$. Poiché $i_f = i_h u$, allora $h'i_f = 0_F^X$. Poiché f è cokernel di i_f , sia $f' : B \rightarrow X$ tale che $f'f = h'$. Per costruire un morfismo $C \rightarrow X$, mostriamo che $f'i_g = 0_G^X$. Questa uguaglianza segue da

$$f'i_g v = f'f i_h = h' i_h = 0_H^X$$

e dal fatto che v è un epimorfismo. Per la proprietà universale di cokernel, sia $g' : C \rightarrow X$ tale che $g'g = f'$. Componendo per f entrambi i membri, arriviamo a $h' = f'f = g'gf = g'h$. Infine, se $h' = g''h$, ne segue che $g'' = g'$, essendo h un epimorfismo. \square

Bibliografia

- [Alu21] P. Aluffi. *Algebra: Notes from the Underground*. Cambridge University Press, 2021.
- [Büh09] Theo Bühler. *Exact Categories*. 2009. URL: <https://arxiv.org/abs/0811.1480>.
- [Ita21] Progetto ItaCa. *Corso Teoria delle Categorie*. 2021. URL: <https://www.youtube.com/playlist?list=PLw0JoZ0lTAm-rQUkbmfyDMSLk7-JDy5Vm>.
- [Lei16] Tom Leinster. *Basic Category Theory*. 2016. URL: <https://arxiv.org/abs/1612.09375>.
- [Mac78] Saunders Mac Lane. *Categories for the Working Mathematician*. Graduate Texts in Mathematics. Springer New York, NY, 1978. DOI: 10.1007/978-1-4757-4721-8.
- [Rie17] E. Riehl. *Category Theory in Context*. Aurora: Dover Modern Math Originals. Dover Publications, 2017. URL: <https://math.jhu.edu/~eriehl/context/>.
- [Sch99] Jean-Pierre Schneiders. *Quasi-abelian categories and sheaves*. Société mathématique de France, 1999. DOI: 10.24033/msmf.389. URL: https://www.numdam.org/item/MSMF_1999_2_76__R3_0/.