

# Contre-exemples & modèles : comment prouver l'impossible

Marc SAGE

jeudi 30 janvier 2020

**Intro :** *Éléments* d'Euclide, volonté de réduire les axiomes, impossibilité pratique de réduire le 5e postulat.

COMMENT PROUVER UNE TELLE IMPOSSIBILITÉ ?

RQ : on utilisera "**(c)eg**"<sup>1</sup> pour abréger "**(contre-)exemple**".

## 1 ceg pur

Une affirmation "générique" s'énonce souvent  $\forall a, \quad P \xrightarrow{\text{prémissé}} Q \xrightarrow{\text{conclusion}}$ , càd « chq objet vérifiant  $P$  vérifie  $Q$  ».

Un **eg** de cette assertion est un objet  $a$  vérifiant la prémissé  $P$  et la conclusion  $Q$ .

Un **ceg** est un objet  $a$  vérifiant  $P$  MAIS PAS  $Q$ , càd niant l'implication  $P \Rightarrow Q$ .

Exhiber un tel  $a$  est le moyen canonique de **réfuter** ladite généralité.

EG (au sens *illustration*, pas au sens précédent  $\wedge\wedge$ ) : regardons  $\forall c \in \mathbf{C}, c^2 \in \mathbf{R}_+$ . Exemplifié par chq réel.

Mais chq imaginaire pur ( $\neq 0$ ) en est un ceg. Ainsi, vu la conjonction  $\begin{cases} i \in \mathbf{C} \\ i^2 \notin \mathbf{R} \end{cases}$ , on a **réfuté** l'énoncé  $\forall c \in \mathbf{C}, c^2 \in \mathbf{R}_+$  : impossible de le prouver sans introduire de contradiction, càd sans *tout* établir !

★★ Un CEG d'une généralité  $G$  signe la mort subite de toute tentative de preuve de  $G$ . ★★

## 2 guide de preuve

Cherchons les  $f : \mathbf{R} \longrightarrow \mathbf{R}$  additives. Des eg sont les homothéties (c'est dire que  $\times$  se distribue sur  $+$ ). Par csqt, quoi que l'on prouve sur un tel  $f$ , chq homothétie *doit* le vérifier. Impossible dans ces conditions de mq eg  $f(1) = 42$  ! Ainsi, dans une preuve, les eg sont autant de garde-fous à des preuves vouées d'avance à l'échec.

★★ Ce que j'aimerais avoir, est-ce que déjà les eg *simples* le vérifient ? ★★

EG : trouver les  $c : \mathbf{R} \longrightarrow \mathbf{R}$  telle ques  $\forall t \in \mathbf{R}, c(2t) = 2c(t)^2 - 1$ . Les cosinus forment une famille  $(t \mapsto \cos \omega t)_{\omega \in \mathbf{R}}$  de solutions (le cas  $\omega = 0$  donnant la solution constante 1). Peut-on montrer que ce sont les seules ? NON ! en effet parmi exemples simples, eg polynômes, eg constants, il y a aussi  $\frac{1}{2}$  !

---

<sup>1</sup>e. g. = *exempli gratia* = par exemple

### 3 force d'une hypothèse (maths & rebours)

*Typique* : l'importance d'une hypothèse s'établit en exhibant un ceg au "théorème-où-l'on-a-enlevé-ladite-hypothèse-des-prémisses" (lequel n'est alors plus un théorème !)

EG : chq fonction continue sur un segment y est bornée. Sans la continuité, prolonger "inverser" sur  $[-1, 1]$  par  $0 \mapsto 0$ ; sans le segment restreindre  $t \mapsto \frac{1}{t(1-t)}$  à  $]0, 1[$  (ou ath à  $] -1, 1[$ ...).

★★ GARDE : un ceg *ne montre pas la nécessité* de l'hypothèse  
(au sens où chq objet vérifiant la conclusion *doit* vérifier l'hypothèse),  
il est juste **un ceg de la réciproque** du thm ★★

EG : on montre aisément  $\forall f \text{ inj}, \forall A \subset \text{Dom } f, f^{-1}(f(A)) = A$ . Nécessité de l'hypothèse INJ ?

On a un ceg : si  $f = t \mapsto t^2$  alors on a un ceg : si  $A = \mathbf{R}_+$  on a alors  $f^{-1}(f(A)) = f^{-1}(\mathbf{R}_+) = \mathbf{R} \neq A$   
Plus généralement : si  $f$  pas inj alors  $\exists a \neq b, f(a) = f(b)$  et  $a \in f^{-1}(f(\{b\}))$  mais  $a \notin \{b\}$ . On a ainsi montré la réciproque (çàd la *nécessité au sens fort* de l'hypothèse).

L'eg ci-dessus permettait d'aller jusqu'au bout des questions de force des hypothèses (hint  $\rightarrow$  *reverse maths...*) : pas toujours possible ni facile – ni même pertinent !

### 4 polysémie

Quel est le principe du *fonctionnement* du ceg ? dans un prédicat (eg  $1 + a^2 \geq 0$ ), la lettre libre (ici  $a$ ) peut être librement interprétée.

Mais pourquoi pas les autres symboles ? (individus 0, 1, 2 ; opérations +, ^ ; relation  $\geq$ )

Parce qu'on leur *présuppose* une interprétation. Or les énoncés sont **polysémiques** !

EG 1     $\forall^2 a < b, \exists n, a < n < b$  est vrai dans **Q**, **R** mais faux dans **N**, **Z** (avec interprétations "naturelles")

EG 2     $\forall^2 a < b, a \leq b + 1$  c'est l'inverse !

EG 3     $\forall a, b, ab = ba$  est vrai dans **C** mais faux dans **H**,  $M_2$ ,  $\mathfrak{S}_3$

EG 4    le 5e postulat ! en interprétant "plan" comme *disque unité ouvert*, "point" par *point du "plan"* et "droite" par *arc de cercle orthogonal à la frontière du "plan"*, on peut vérifier chaque axiome d'Euclide mais nier le 5e postulat (convainquant sur un dessin)

★★ La *polysémie* découle de la *diversité* des interprétations possibles,  
çàd des *contextes* d'interprétation de TOUS les symboles. ★★

### 5 modèles

Un langage formel (de *forme* : *a priori* vide de sens, prêt à en recevoir) est

$$\text{la donnée de symboles} \left\{ \begin{array}{l} \text{d'individu : } 0, \emptyset, \mathbf{N}, \exp, \vec{0}, \text{Id} \\ \text{d'opération : } + \times - \cup \cap \circ \{, \} \\ \quad (\text{mais aussi singulaires : } \mathfrak{P}, \text{ carré, successeur, racine}) \\ \text{de relation : } \leq | \subset \text{ (les rel. singulaires codent des 1-prédicats)} \end{array} \right.$$

Une **structure** (de ce langage) est un "cadre d'interprétation" de ses énoncés, lequel leur confèrent une **valeur de vérité** ("vrai"/"faux") (sans invoquer de "vérité" métaphysique, on aurait pu choisir "jaune/violet", ou d'autres valeurs "chromatiques", d'autres "couleurs")

Un **modèle** d'un énoncé est une structure où ledit énoncé est *vrai*.

PRINCIPE : chaque preuve formelle doit répandre/transmettre le "vrai", donc

*chque modèle de E doit vérifier chque théorème prouvé formelement à partir de E  
(si  $E \vdash \theta$ , chque modèle de E doit  $\models \theta$ )*

Parallèle avec les sous-suites : si  $a \longrightarrow l$ , alors chq ss de  $a$  doit  $\longrightarrow l$ . Application : montrer une divergence en exhibant deux ss tendants vers deux valeurs  $\neq$ . Application parallèle :

★★★ pour montrer une impossibilité de prouver  $E$ ,  
exhiber deux structures "divergeant" sur la valeur de vérité de  $E$  ★★

EG : mq les axiomes de groupe ne peuvent ni ne réfutent l'abélianité. Il y a des groupes abéliens (eg  $\{1\}$ ) donc pas réfutable, il y a des groupes non-abéliens ( $S_3$ ) donc pas prouvable. On dit alors que l'abélianité est *indépendante* des autres axiomes.

EG (dur) : AC indépendant de ZF

★★★ GARDE!!! Dans tout ce qui précède (sauf "sphère primitive"), "**vrai**" signifie prouvable dans **ZFC**.

Donc toutes les impossibilités sont *relatives à la consistance de ZFC* (ou autre cadre choisi). ★★★