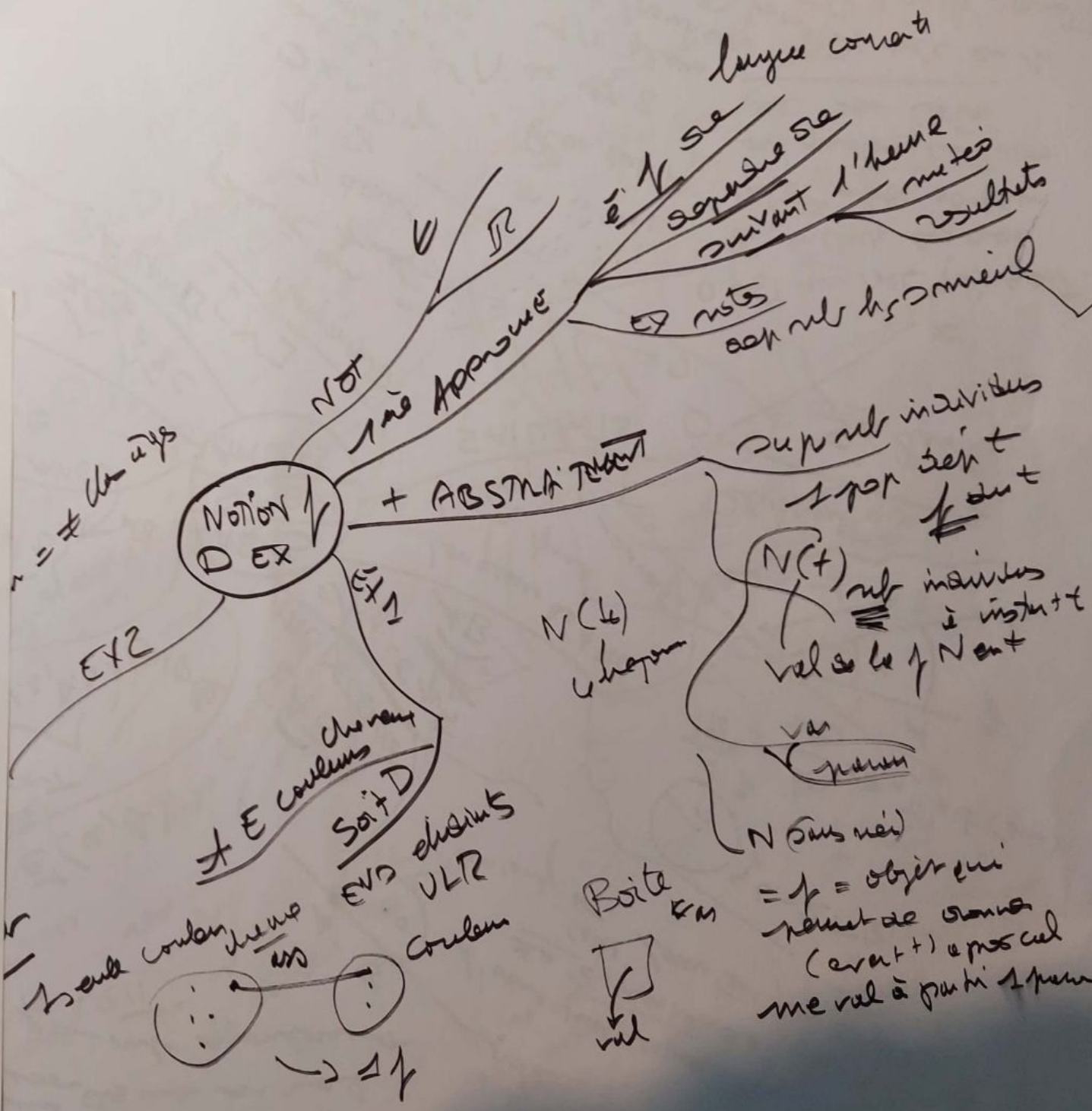


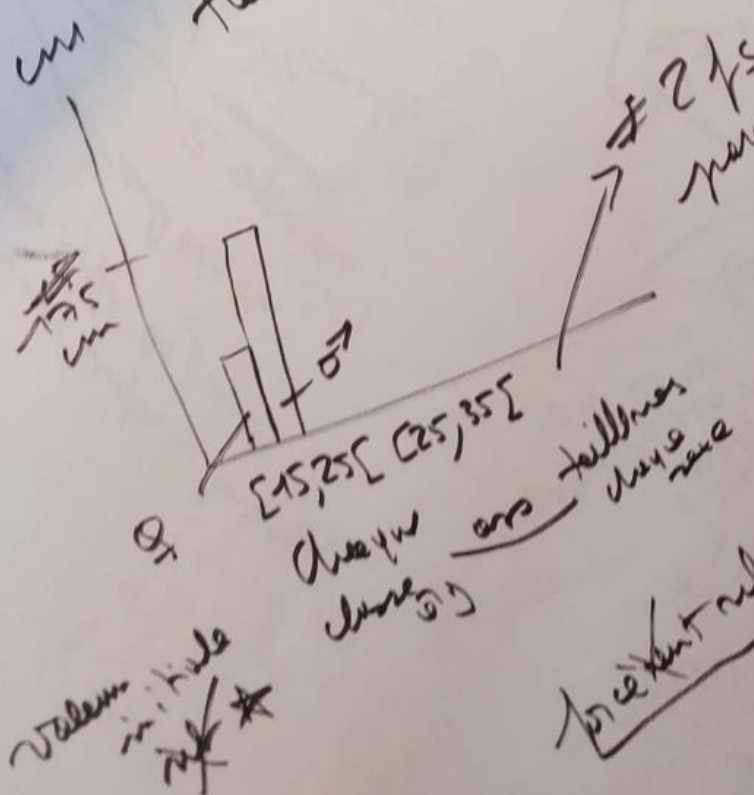
→ not 1 par  
24 x 10<sup>3</sup> km

me,



Notion f (act ex)  
~~DEFINITIONS~~  
~~TRANSFORMATIONS~~

val = nbs → not 1 per  
 sup & hō jō  
 Texte moy / hō hō vōye  
 1920



**NOTION D'EX**

NOT  
 pas Approuve

longue courbe  
 e 1 se  
 separate se  
 suivant 1 heure  
 notes  
 oop nls hō sōmeil  
 notes  
 résultats

+ ABSTRACTION

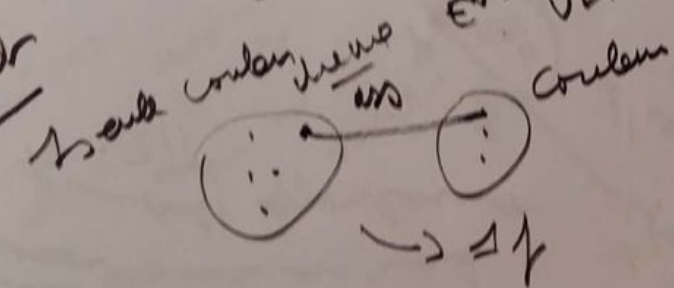
sup nls individus  
 1 per ser t  
 f dnt  
 N(t) nls individus  
 à inst t t  
 val de le f N ent  
 var  
 param  
 N sans nls  
 = f = objet qui  
 remet de sonner  
 (erat+) e pas cel  
 me val à parti 1 param

EX2

2 ps  
 param = # des us

EX1  
 E Coulomb  
 soit D  
 ENS électrons  
 VLR

préfixe nls



Boite  
 val

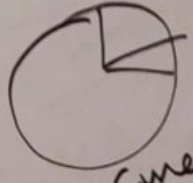
no need  
 \*  $a = f(d)$   
 \*  $(a, d) \in E$   
 \*  $(a, a)$  intercalant

triple (D, A, G) game de  
 d'ensembles  
 (a, a)  
 ED EA

restriction  
 \*  $(a, a) \in E$   
 \* full generation

rebornes unnes  
 JAN 90  
 FEB 90  
 \*  $(a, a) \in E$

diey iculins



Amendement

ABSTRACTE

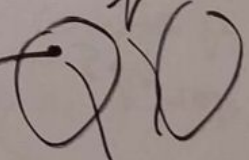
EX3

Gen N

$E_{\text{max}} = E_{\text{set}}$   
 $E_{\text{rel}} E_{\text{univ}}$

$f: D \rightarrow A$

D



neut donner  
 - soit une rel  
 \* (chaîn +  
 chaine  
 dans 130

- soit me rel  
 $f(d)$   
neut jamais plus!

on r  
 \*  $(a, a) \in E$   
 \* rebornes unnes

A action  
 A trajets  
 de Jour

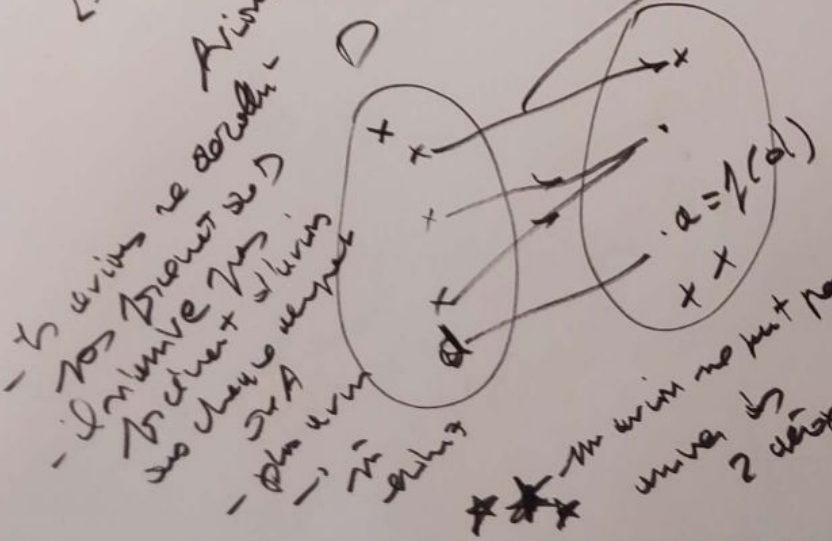
ILLUSTRA

ben Gurnera  
regle

$\neq VA$

restriction  
 on r  
 le couple

(on ne doit  
 pas avoir  
 de chait)

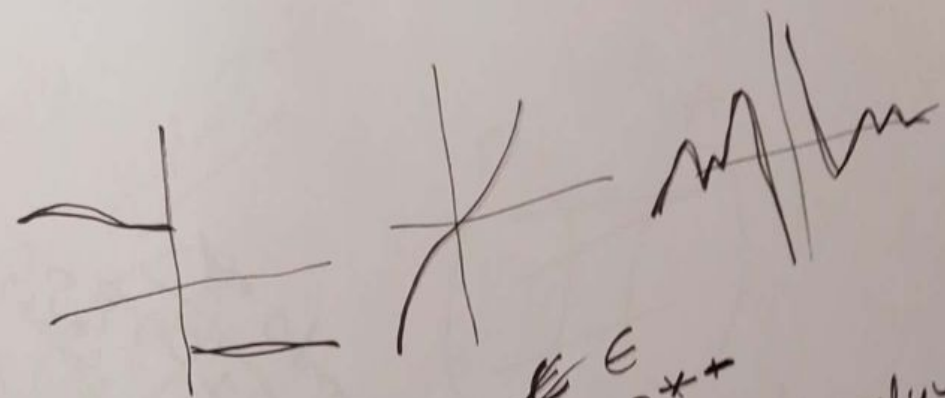
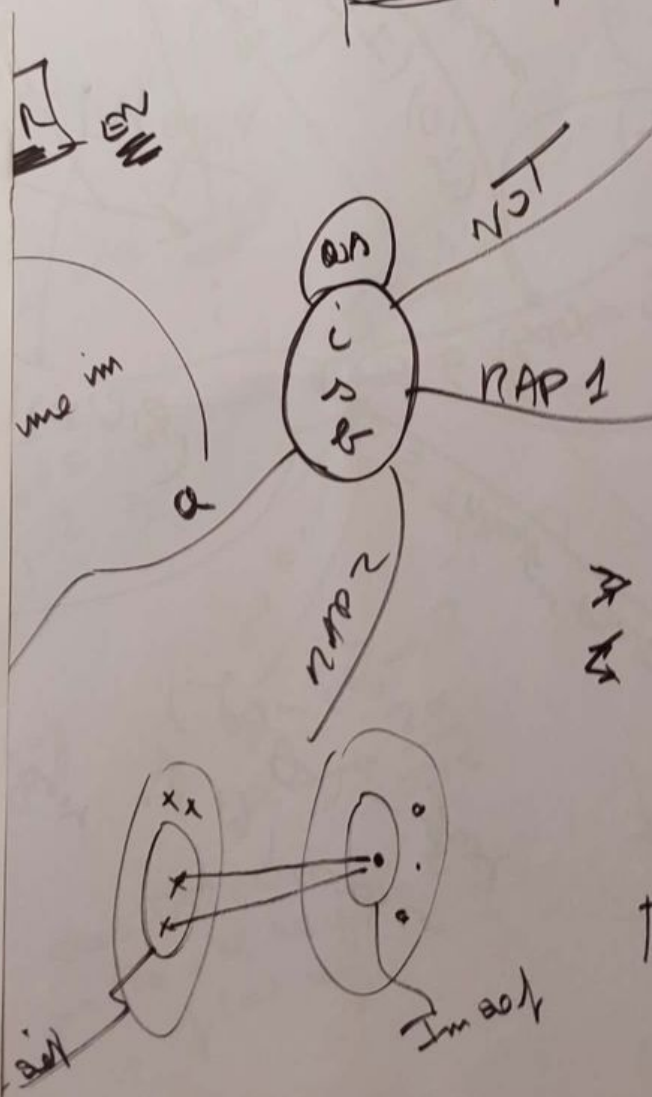


- 5 avions se accablent  
 - 705 avions se accablent  
 - 15 avions se accablent  
 - 15 avions se accablent  
 - 15 avions se accablent  
 - 15 avions se accablent

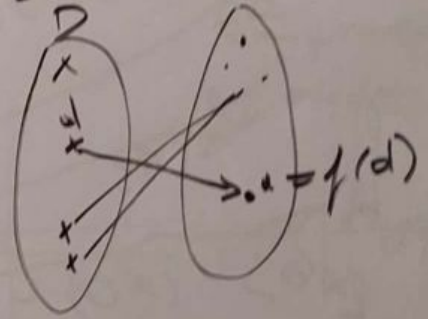
\* \* \* min ne peut pas  
 avoir 2 airports



a i s b  
G ORDRE

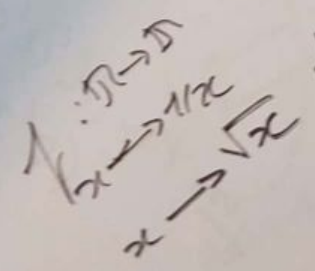
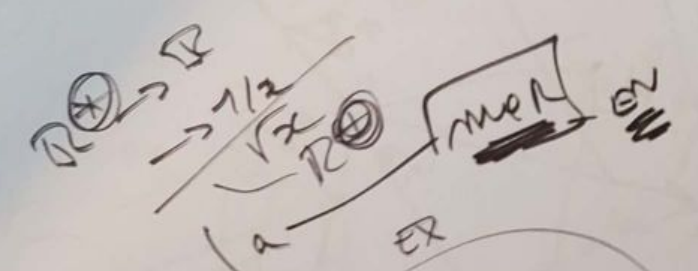
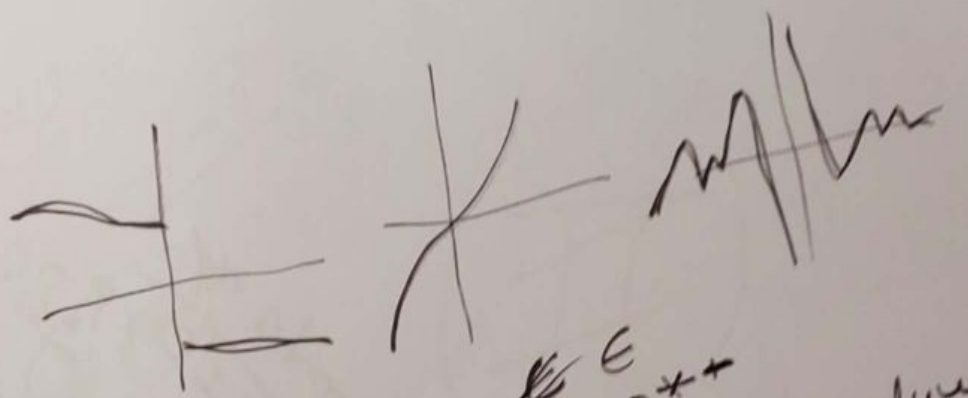


$\in \mathbb{R}^{*+}$   
 $\forall m \exists$  quelque soit  
 $\exists$  il existe au moins un  
 $\Rightarrow$  implique  
 A

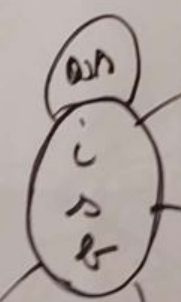


$\forall$   
 $\forall$   
 mettre dans D,  
 il existe au plus  
 une  $a$  de A  
 tel  $(d, a)$  soit dans G

Il n'y a de D possible avec 2 images



$\Rightarrow$  a loss  $E_{\text{obj}}$  as  $F=D$   
 $\Rightarrow$  a loss  $E_{\text{obj}}$  as  $F=D$  and  $\text{me}$  in  
 $\Rightarrow$  a loss  $E_{\text{obj}}$  as  $F=D$  and  $\text{me}$  in



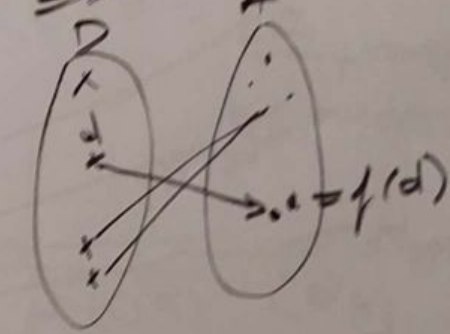
NOT

RAP 1

RAP 2

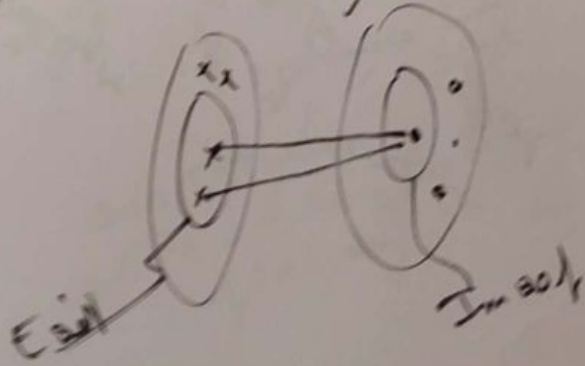
$\in \mathbb{R}^{++}$   
 $\forall \mu \neq \text{quel que soit}$   
 $\exists$  il existe un  $\mu$  in  $\mathbb{R}^{++}$   
 $\Rightarrow$  implique  $A$

$$\begin{pmatrix} \sqrt{2} & A & N \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

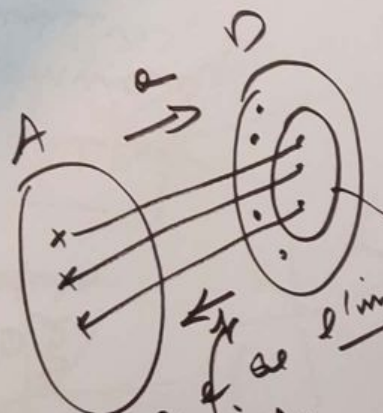


$\Rightarrow$  with a as  $D$ ,  
 il est  $\omega$  plus  
 me a  $a$   
 $f(d, a)$  est  $\in G$

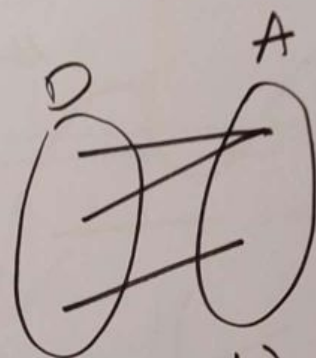
with a as  $D$  provide  $\omega$  in  $G$



$\forall d \in D, \exists d' \in D, d \neq d' \Rightarrow f(d) \neq f(d')$   
 $\Leftrightarrow$  injection



$f$  from  $V$  equiv in plus



$Im(f) = A$   
 to  $\forall a \in A \exists d \in D, f(d) = a$

$\forall a \in A, \exists d \in D, f(d) = a$   
 $\Leftrightarrow$  surjection

check  $f$  as  $f$  in  $do$   
 $y = 2x$

$2x - 2y = -y$   
 $x = (2-y)/2$

$2x = y$   
 $x = y/2$

$2x = (x-2)y = xy - y$

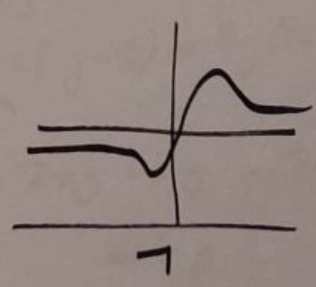
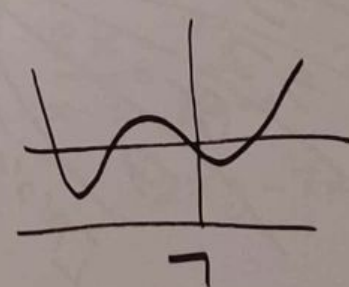
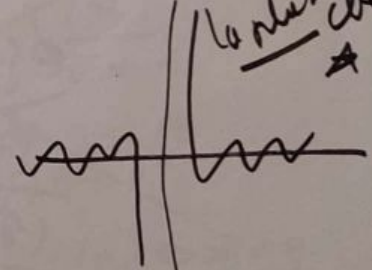
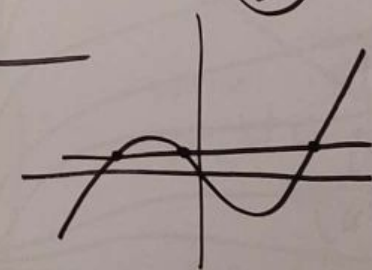
just for  $cal$

this DM que  
 for the value of  $y$  is  $\emptyset$   
 $f(x) = y$

$f: \mathbb{R} \setminus \{2\} \rightarrow \mathbb{R}$   
 $x \rightarrow \frac{2x}{x-2}$

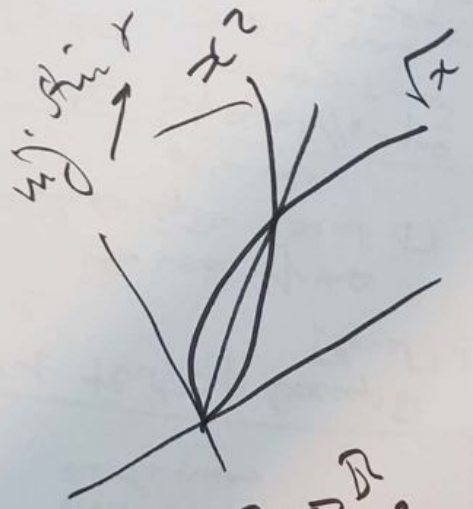
- surjection

EVO



$\mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$   
 si  $o$   $plu$   $t$

$\mathbb{R}^* \rightarrow \mathbb{R}$   
 la  $plu$   $t$   $che$

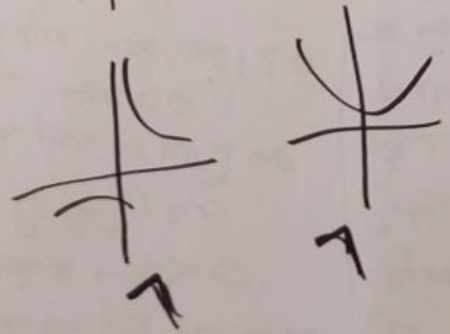
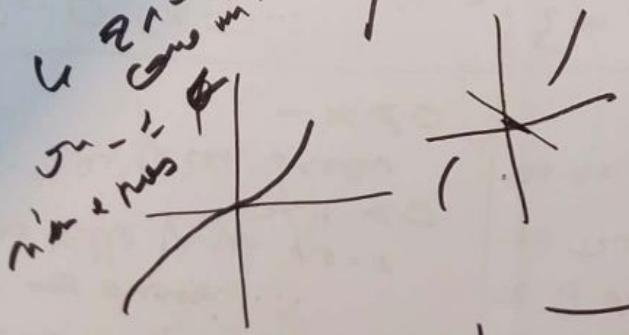


$f: \mathbb{R}^+ \rightarrow \mathbb{R}$   
 $x \rightarrow x^2$

$g: \mathbb{R}^+ \rightarrow \mathbb{R}$   
 $x \rightarrow \sqrt{x}$

$f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$   
 $x \rightarrow x^2$

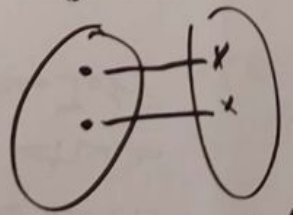
$g: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$   
 $x \rightarrow \sqrt{x}$



SUBSTITUTION

ED

one-to-one  
 $f^{-1}$

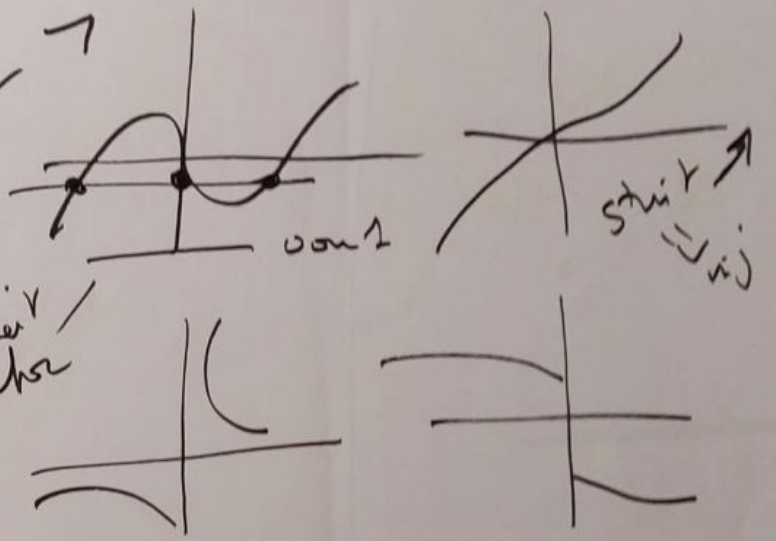


chaque e de A possède un antécédent unique

en mille

PROBAT

$\mathbb{R}$   
 $x \rightarrow y$



$\mathbb{R} \setminus \{1\} \rightarrow \mathbb{R}$   
 $x \rightarrow \frac{2x}{x-1}$   
 Dérivée  
 point couple  
 $(x, y) \in \mathbb{R}^2$

Eq  $f(x) = f(y) \Rightarrow x = y$

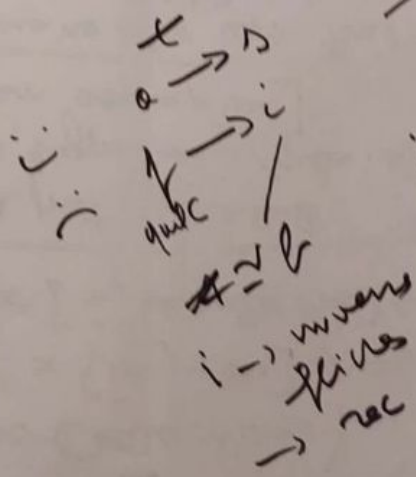
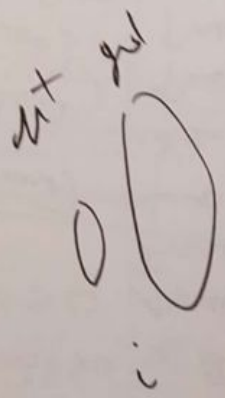
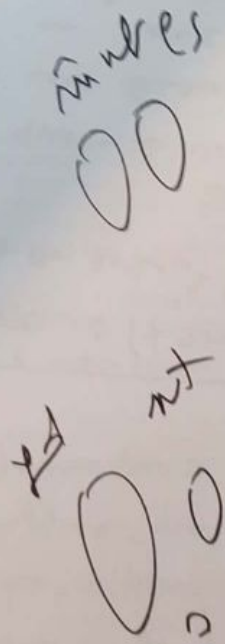
$$\frac{2x}{x-1} = \frac{2y}{y-1} \quad 2x(y-1) = 2y(x-1)$$

$$2xy - 2x = 2xy - 2y - 2x + 2y$$

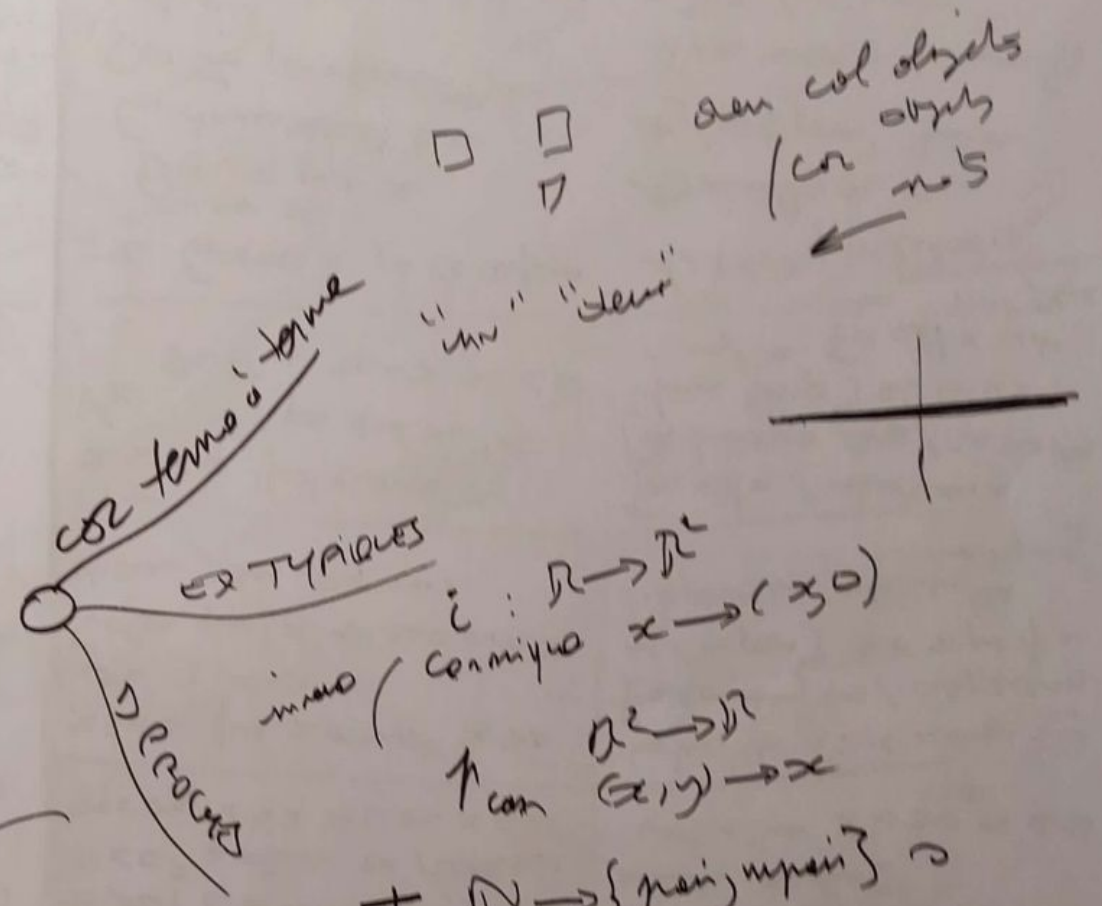
$$x = y$$

i

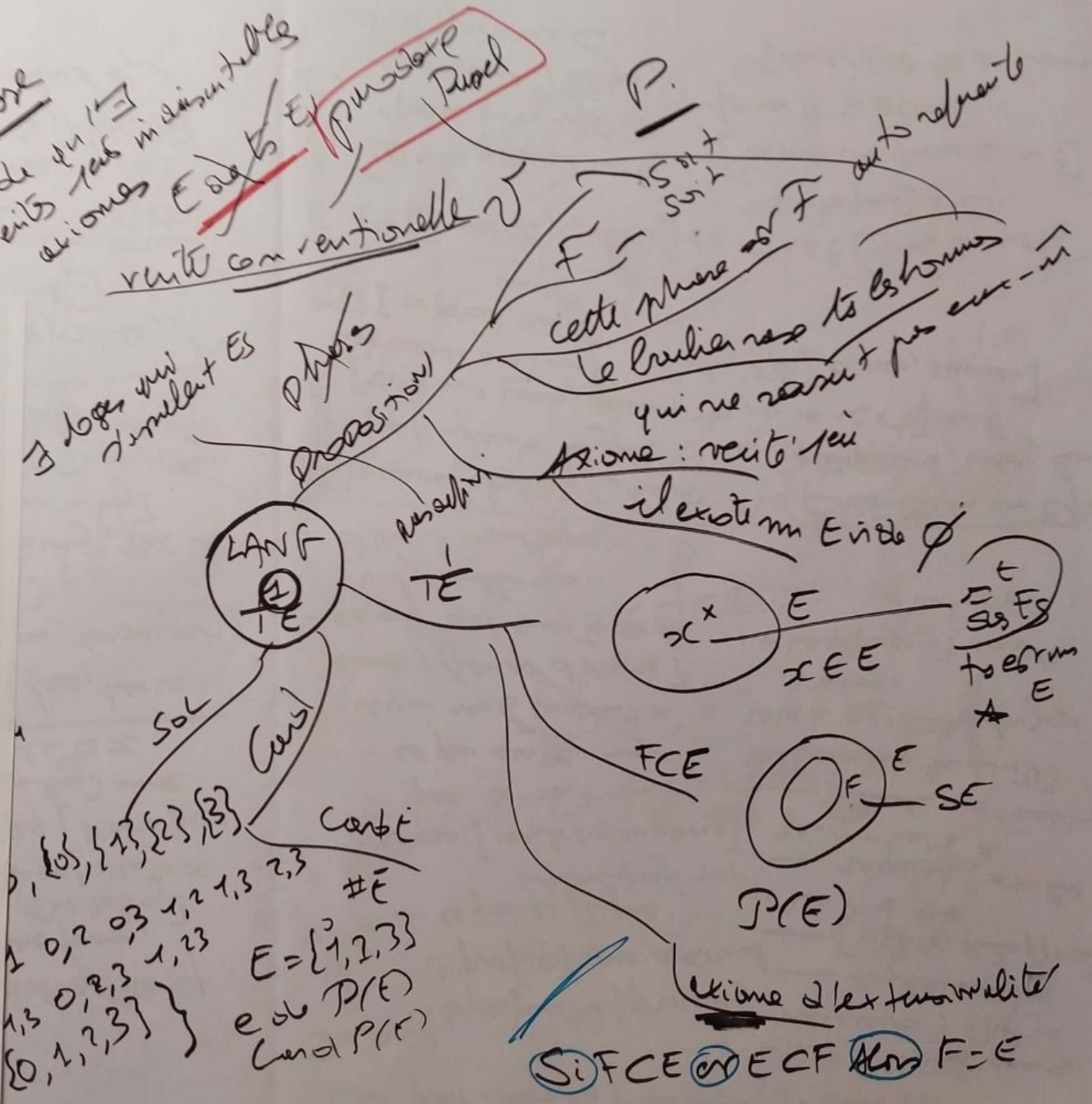




~~i de A au plus haut~~  
~~arrives~~  
 utile que pour  
 sur un a rec



Gl'ent non contrastabili  
 or pose  
 décide du  $\exists$   
 v'ions actions  $E$  ~~de~~  $E$  ~~de~~  $E$  ~~de~~  $E$   
 vérité conventionnelle  $\forall$



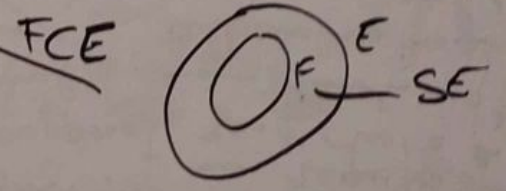
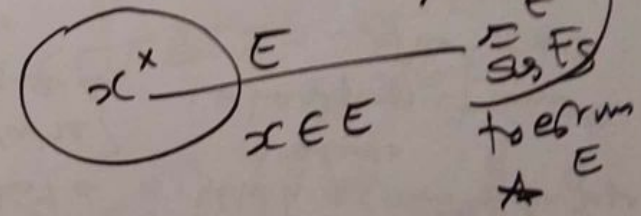
LANG 1 TE  
 F Equivalence

6 lettres  
non contrastives  
ou pure  
doit être  
vérités  
axiomes  
~~E~~ & ~~E~~ P & P  
vérité conventionnelle

3 loges qui  
s'imitent ES  
Phonés  
Pragmatique  
P.  
Sont  
Sont  
cette phrase est F auto référent  
le bruit ne se les hommes  
qui ne savent pas eux-mêmes  
Axiome : vérité 'je'  
il existe un E vide  $\emptyset$

LANG  
①  
TE

Ressemblance  
TE



P(E)

axiome d'extensivité

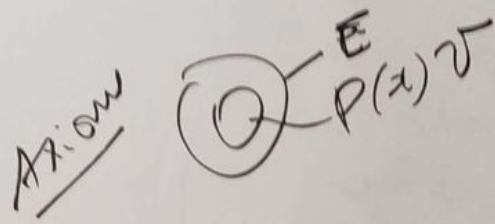
Si FCE  $\leftrightarrow$  ECF  $\wedge$  F = E

$2^4 = \frac{2 \times 2 \times 2 \times 2}{4} = 6$

$P(E) = 16 = 2^4$

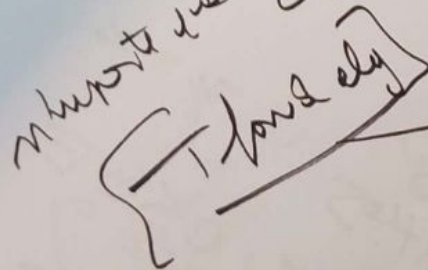
- Sol  
Curs  
Cont E  
#E  
E = {1, 2, 3}  
e de P(E)  
Card P(E)
- $\emptyset$
  - {1}
  - {2}
  - {3}
  - {1, 2}
  - {1, 3}
  - {2, 3}
  - {1, 2, 3}

Soit  $P(x)$  une  $n$   
qui peut être  $\forall x \in E$   
soit  $\exists x \in E$

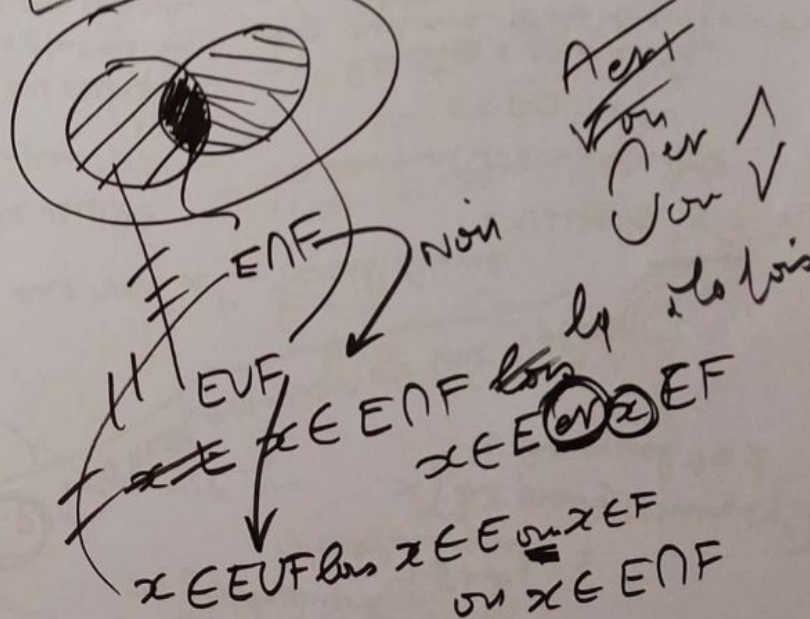


On a une partie  $\exists E : \{x \in E \mid P(x)\}$   
briée par  $e, \exists e \in E$  lesquelles  $\forall$   
 $P(x) \in \mathcal{P}(E)$

Il y a  
mieux que  $\forall x \in E$   
est  $\exists x \in E$



$x \in E$   
 $x \in E \cup F$  ou  $x \in E$  ou  $x \in F$   
 $\Omega$  "soit"



Acet  
Vou  
Vou  
Vou

$\mathbb{Q}$  soit  
 $\mathbb{D} = \{n, a_1 a_2 a_3 a_4 \dots\}$   
avec  $n \in \mathbb{Z}$   
non tout  $i, a_i \in \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}$   
Soit  $\mathbb{Q}$

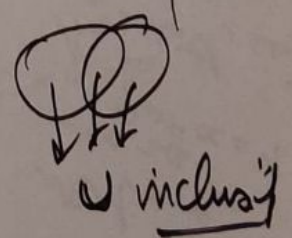
E BASES

$\mathbb{N}$   
 $\mathbb{Z}$   
 $\mathbb{Q} = \{\frac{p}{q} \mid p \in \mathbb{Z}, q \in \mathbb{N}^*\}$

$5x = 2?$  sol  
 $5x = 2?$   
 $x^2 = 2$



$\{a + ib \mid a \in \mathbb{R}, b \in \mathbb{R}\}$   
ou  $i^2 = -1$



$\frac{2}{2} \frac{1}{2} \neq$  hedious

on peut rajouter vecteurs  
~~points~~

Report coord

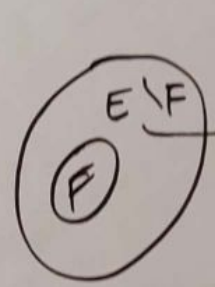
$\mathbb{R}^n \xrightarrow{E \rightarrow P}$  espace  
 un sin

$\mathbb{R} \xrightarrow{E \rightarrow P}$   
 $\mathbb{R} \xrightarrow{E \rightarrow P}$

ESPACE

COMPLEMENTAIRE

$\begin{matrix} C \\ E \end{matrix} \begin{matrix} F \\ E \end{matrix} \begin{matrix} E \\ F \end{matrix} \begin{matrix} E \\ F \end{matrix}$



partie de E pour  
 mais es quina de  
 pas de F

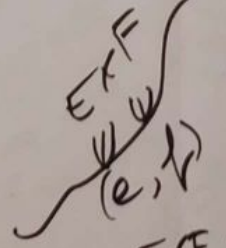
Complementaire de F  
 $\frac{E \setminus F}{E}$

$E \setminus F = C_E(F)$

Si E = P

$Card E \setminus F = Card E - Card F$

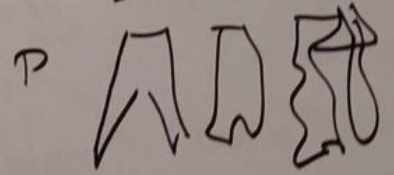
$E^3 \dots$   
 $E \times E \times E$



$Card E \times F = Card E \times Card F$

$C = \{ \square, \triangle, \star \}$

$\vee \triangle \triangle$



lmi

$e_1$   
 $(e_1, f_1)$   
 $\vdots$   
 $f_n$

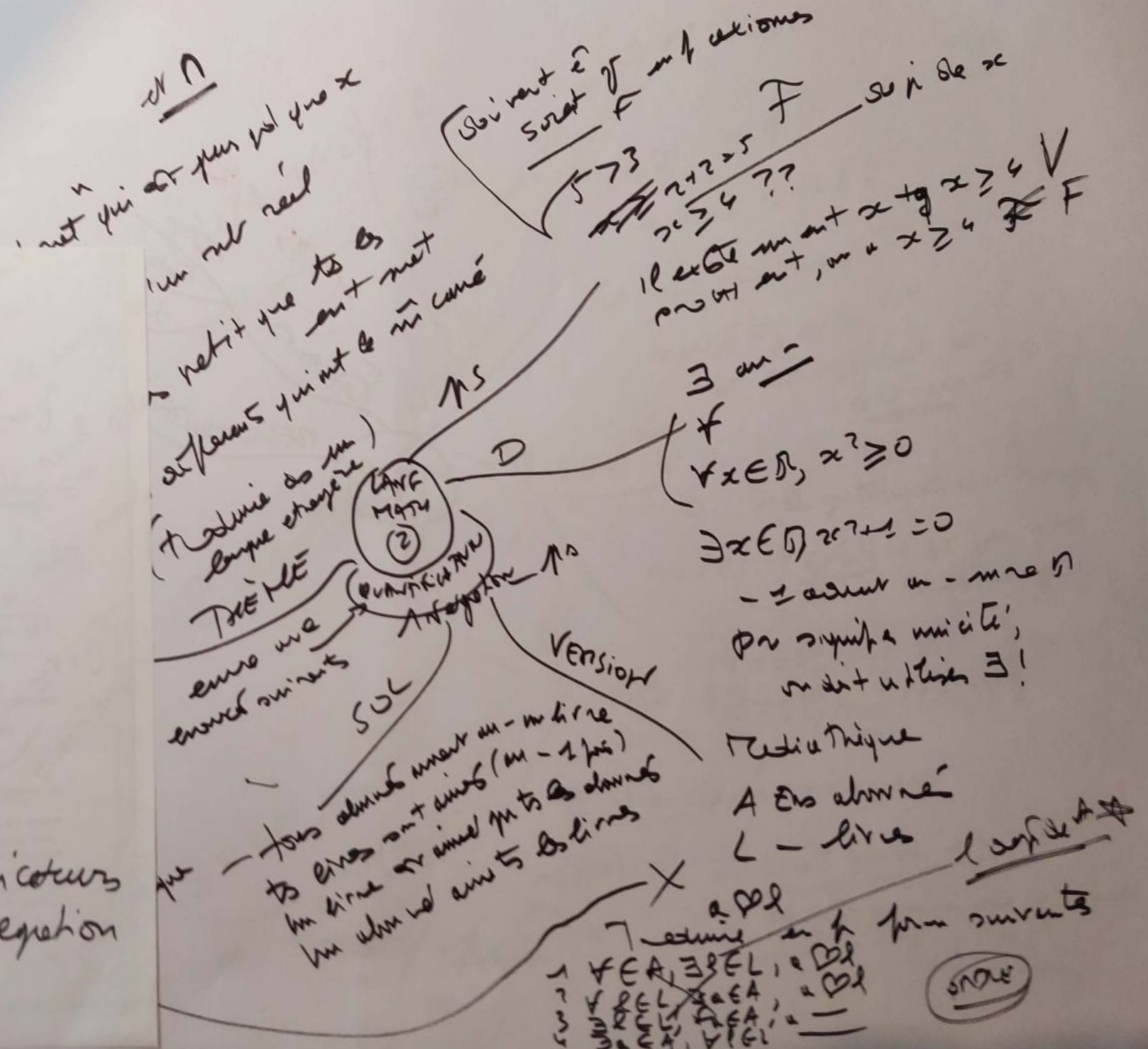
$e_2 \quad e_m$

$(e_n, f_n)$

avec tableau  
 $n \times n$

forme normale de  $C \times V \times P$

LANG 2 quantificateurs et negation  
 E ~~STP LANG~~



- 1)  $\forall x \in \mathbb{R}, \exists n \in \mathbb{N}, x \leq n$   
 Tout réel  $x$ , il existe un ent. nat qui est plus grand que  $x$
- 2)  $\forall x \in \mathbb{R}, \exists y \in \mathbb{R}, x = y$   
 Tout réel  $x$  est égal à lui-même
- 3)  $\exists x \in \mathbb{R}, \forall y \in \mathbb{R}, x < y$   
 Il existe un réel plus petit que tous les réels
- 4)  $\exists x \in \mathbb{R}, \exists y \in \mathbb{R}, x < y$   
 Il existe deux réels  $x$  et  $y$  tels que  $x < y$

LAURE MARTIN  
 (2)

Soit  $n \in \mathbb{N}$   
 Soit  $F$  un  $\uparrow$  des réels  
 $5 > 3$   
 $2+2 > 5$   
 $2 \geq 4$  ??  
 il existe un  $x$  tel que  $x \geq 4$  ✓  
 pour tout  $x$ , on a  $x \geq 4$  ✗

Théorie des ensembles  
 logique classique

Théorie

enseigne  
 enseignement

SOL

VERSION

$\exists x \in \mathbb{R}, x^2 \geq 0$

$\exists x \in \mathbb{Q}, x^2 + 1 = 0$

- = admet un - mais  
 on ne peut pas multiplier  
 un  $\exists$  et un  $\exists$ !

Media Théque

A des données

L - livres

1 copie

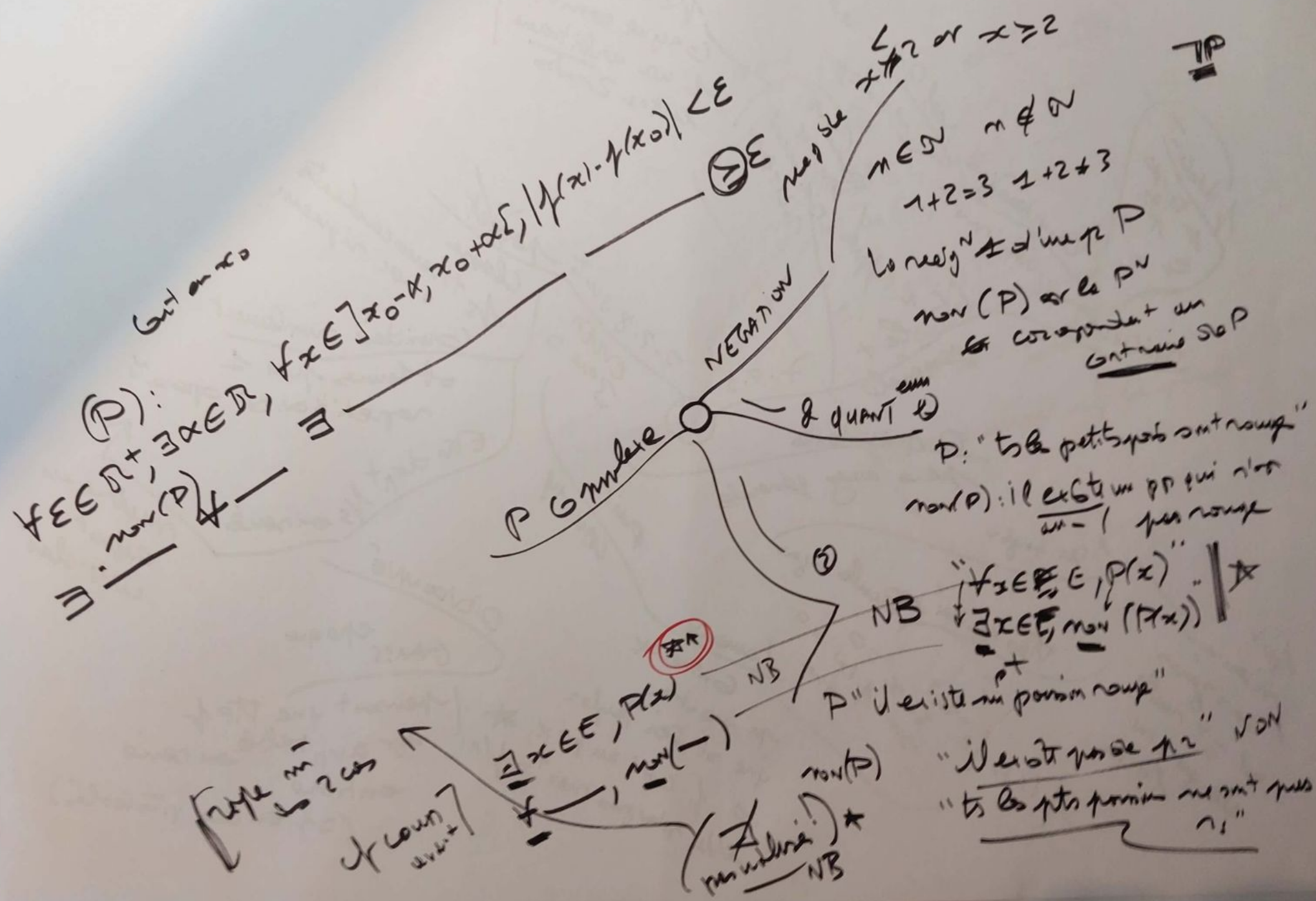
\* Oubliez tout  
 \*

Chaque

- tous admet unent en - n ligne  
 les livres ont unent (en - 1/2)  
 la ligne de unent qu'ils ont dans  
 la table des livres

- 1)  $\forall x \in \mathbb{R}, \exists y \in \mathbb{R}, x < y$   
 2)  $\forall x \in \mathbb{R}, \exists y \in \mathbb{R}, x = y$   
 3)  $\exists x \in \mathbb{R}, \forall y \in \mathbb{R}, x < y$   
 4)  $\exists x \in \mathbb{R}, \exists y \in \mathbb{R}, x < y$

(SOL)





- non  $a \in \emptyset$
- 1)  $(\forall a \in A, \exists b \notin E, a \in \emptyset)$
  - 2)  $\forall x \in L, \exists a \in A, \text{ ---}$
  - 3)  $\exists x \in L, \forall a \in A, \text{ ---}$
  - 4)  $\exists a \in A, \forall x \in L, \text{ ---}$

en  $\neg$  non

1)  $\exists a \in A, \forall x \in L$  non ( $a \in \emptyset$ )  
 il existe un élément qui  
 n'a rien du tout

juste ne rien de la phrase!

A	B	A ∨ B	A ∩ B
F	F	F	F
F	V	V	F
V	F	V	F
V	V	V	V

$\neg(A) = \neg V = F$   
 $\neg(F) = \neg F = V$

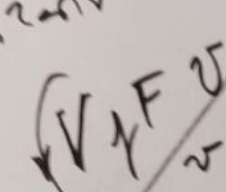


Table  $\forall e^{-}$   
 Only one can be true at a time

$\exists x \in \mathbb{R}, 0 \leq x \leq 3$   
 $\exists x \in \mathbb{R}, x \geq 0 \text{ and } x \leq 3$   
 $x = 1 \text{ and } x = 2$   
 $(P \vee Q) \vee (P \wedge Q)$   
 $(x-1)(x-2) = 0$   
 $x = 1 \text{ or } x = 2$

INTRO LANG III GÉNÉRAL LOGIQUES

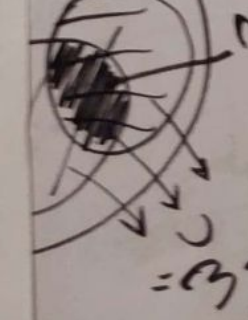
⑤

③ set

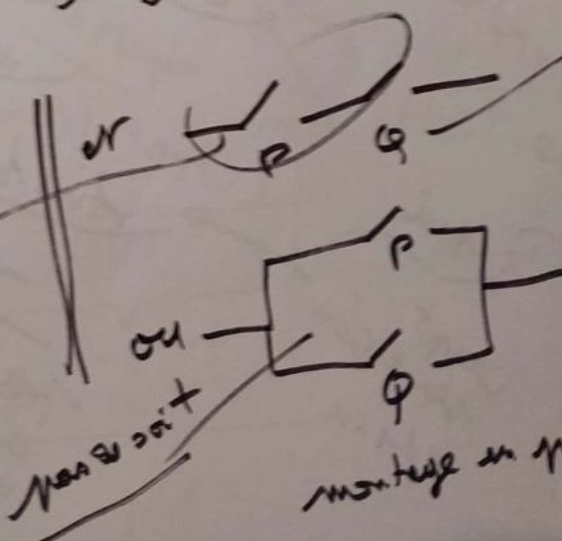
schéma électrique

$P \vee Q$   
 $P \text{ ou } Q \text{ est } V$

$x \in E \cap F$   
 $x \in E \cap F$   
 $x \in E \cap F$



"Toute"  $x \in E \cap F$   
 "Tous"  $x \in E \cap F$



interruption  
 $P \vee Q$  int  
 "Toute"

montage en parallèle

LANG 3 GÉNÉRALIS LOGIQUES  
 OPÉRATIONS INTERNES

A	B	A ∨ B	A ∩ B
F	F	F	F
F	V	V	F
V	F	V	F
V	V	V	V

$\forall x \in \mathbb{R}, x \geq 0 \Rightarrow x^2 \geq 0$   
 $\exists x \in \mathbb{R}, x \geq 0 \wedge x^2 < 0$   
 $\exists x \in \mathbb{R}, x \geq 0 \wedge x^2 = 0$   
 $\exists x \in \mathbb{R}, x > 0 \wedge x^2 = 0$

$\forall x \in \mathbb{R}, x^2 \geq 0$   
 $\exists x \in \mathbb{R}, x^2 < 0$

ou  
 Garçon en Ubb? 50?

analyse  
 on va utiliser  
 l'arbre de vérité

INTRO LANG III  
 GÉNÉRAL LOGIQUES

Françoise ou Dorothée  
 exclusif  
 pas les 2

ni l'un  
 l'autre

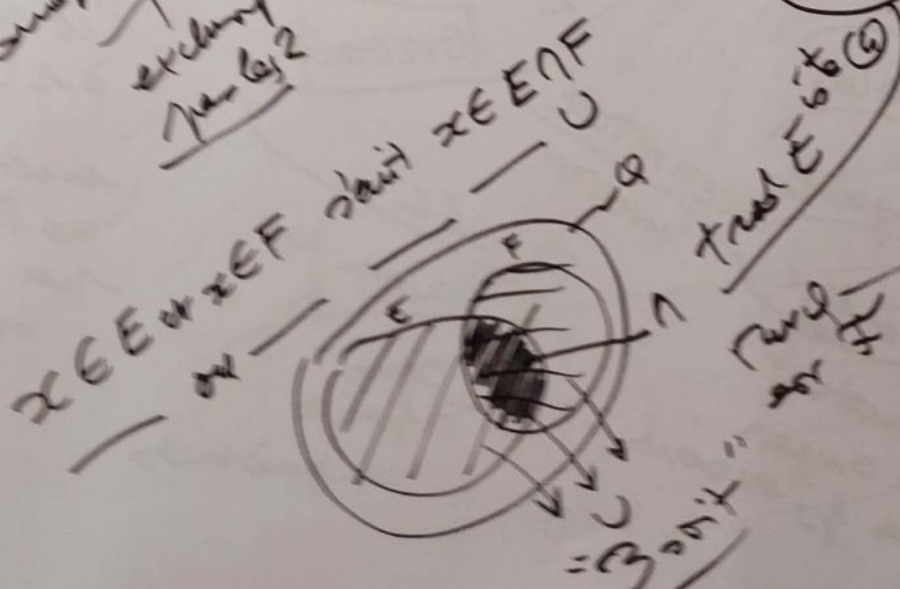
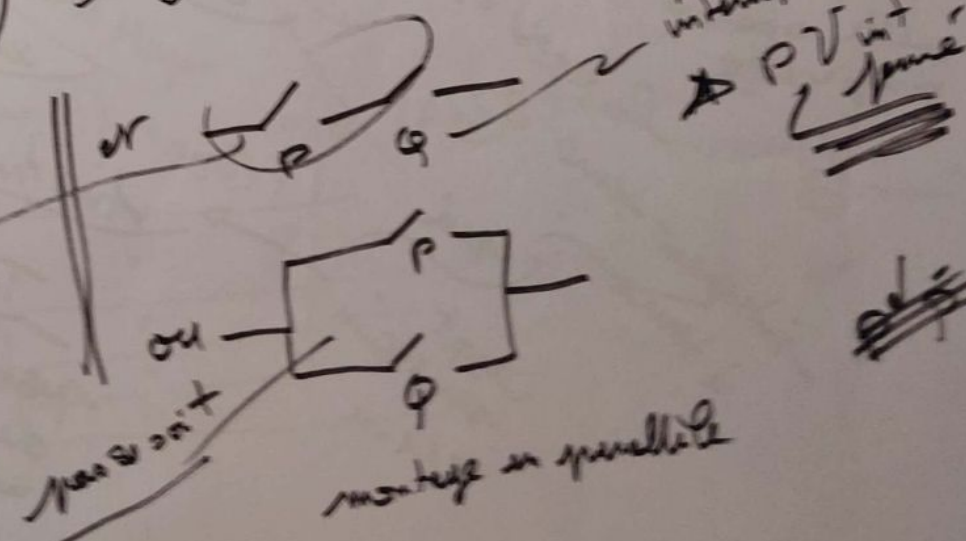


schéma électrique

ou  
 utilisation des P<sup>N</sup>  
 $P \vee Q$



A	B	$\text{non}(A \cup B)$	$\text{non}(A) \cup \text{non}(B)$
F	F	V	V
F	V	F	F
V	F	F	F
V	V	F	F



A	B	$\text{non}(A \cup B)$	$\text{non}(A) \cup \text{non}(B)$
F	F	V	V
F	V	V	V
V	F	V	V
V	V	F	F

preuve 1/2

Loi de Morgan

ou

est-ce V ou F?

$\exists n \in \mathbb{Z}, n > 2$   $\Leftrightarrow \exists n \in \mathbb{Z}, n \neq 2$  ✓

ou  $n < 3$

ou  $\forall n \in \mathbb{Z}, n < 3$  F

ou  $n < 3$  ✓

Neg de " $x \geq 0 \wedge x \leq 3$ "?

$\text{non}(x \in [0, 3])$

$x \in ]-\infty; 0[ \cup ]3; +\infty[$

ou  $x < 0$  ou  $x > 3$

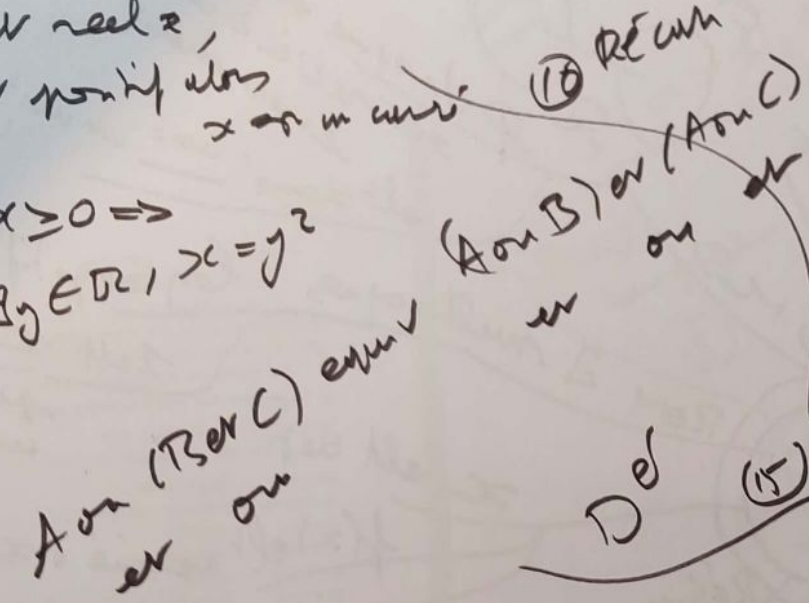
$\text{non}(A \cup B)$  équivaut à  $\text{non}(A) \cup \text{non}(B)$  ou

$\forall x \in \mathbb{R}, x < 0$  ou  $\exists y \in \mathbb{R}, x = y^2$

Pn th nr real  $x$ ,  
 $x$  or strictly negative or  $x$  or un carré

Pn th nr real  $x$ ,  
 Si  $x$  or positif alors  $x$  or un carré

$\forall x \in \mathbb{R}, x \geq 0 \Rightarrow \exists y \in \mathbb{R}, x = y^2$



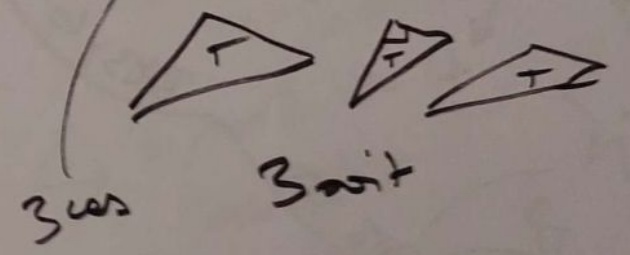
Donner nég de:  
 $\exists m \in \mathbb{Z}, n > 2$  et  $\exists n \in \mathbb{Z}, m < 3$   
 $\leq$  ou  $\forall$

P: "Test un triangle rectangle isocèle"



non(P): "Test un triangle qui n'est pas rectangle"

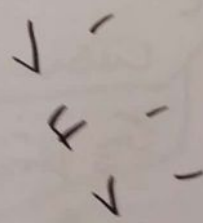
(ou) qui n'est pas isocèle (ou ni d'un ni d'autre)"



Si A or B sont V or que C or F: alors que sia Ps

- (non(A) or B) or non(C)
- (A or non(B) or C)
- non [(A or non(B) or non(C))]

~~Calcul Def~~



$x \in \mathbb{R}$  ou  $x \in \mathbb{C}$ , alors  $\forall x$  on a  $x^2 \geq 0$   
 ... et pour tout  $x$  on a  $x^2 \geq 0$

alors j'ai: l'ordre sur  $\mathbb{R}$   
 Si  $x > 1$ , alors  $x^2 > 1$   
 -  $x < 1$  or  $x^2 > 1$

d'ordre le plus + ainsi.  
 Si quelque chose alors autre chose

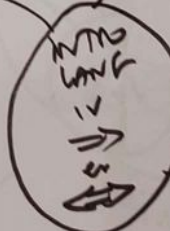
$\Downarrow$   
 GNC

Pièces  
 Langage

⑤

②

MT



hyps  
 Pour  $\forall x \in \mathbb{R}$   
 Si  $x > 2$ ,  
 Alors  $x^2 > 1$

Si  $A \vee$  alors  $B \vee$   
 $A \Rightarrow B$

Si  $m A$   $A \Rightarrow B$  or  $B \Rightarrow A$   
 multi  $A$  or  $B$   $m \vdash \Rightarrow P_i$   
 $\Rightarrow \forall \vee$   $A \Leftrightarrow B$

$\triangle$  Si  $A$  or  $B$   $H_2$  ? F  
 "A  $\Rightarrow$  B"  $\vee$

$x=2$   
 $\Rightarrow \omega(x) = -1$   
 $x^2 + x = 0$   
 $x=0$   
 $x=1$

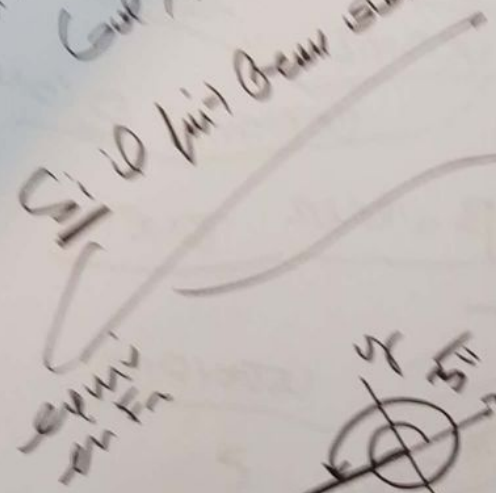
ABCD l'ordre

ABCD rectangle  
 langage

$\text{L'AVC } \mathcal{G} \Rightarrow \mathcal{R} \Leftrightarrow$

$\mathcal{C} \leftarrow \mathcal{OR} \neq \mathcal{a}$

Si les messages de réponse, selon les usages en internet  
 Gup, je t'ai fait pour ça  
 l'histoire de l'histoire



Si  $pe > 1$ , alors  $pe > 1$   
 $-2 < 1$  or  $pe > 1$

Si  $pe > 1$ , alors  $pe > 1$   
 Si quelque chose ultra est chose

hyps

Pom  $x \in B$   
 Si  $x > 2$ ,  
 Alors  $x^2 > 1$

Si  $A \cup B$  Alors  $B \cup A$   
 $A \Rightarrow B$

Si  $m A$   $A \Rightarrow B$  or  $B \Rightarrow m$   
 not  $A \cup B$   $m \Rightarrow B$   
 or  $m \Rightarrow A \Rightarrow B$

Si  $A$  or  $B$   $H_2$ ?  $F$   
 "A  $\Rightarrow$  B"  $\checkmark$

Plays language  
 (5)

(2)

(3)

(4)

$\forall x \in \mathbb{R}, x^2 = 4$   
 $x = \pi \Rightarrow \cos(x) = -1$   
 $x = 0 \Leftrightarrow x^2 + x = 0$

ABCD  $\Rightarrow$   $\text{rectangle}$   
 $\hookrightarrow$   $\text{square}$

ABCD  $\text{case}$

Gnc

$(A \vee B)$  ou  
 $(\text{non}(A) \vee \text{non}(B))$

A	B	$A \Rightarrow B$	$A \Leftrightarrow B$
F	F	V	V
F	V	V	F
V	F	F	F
V	V	V	V

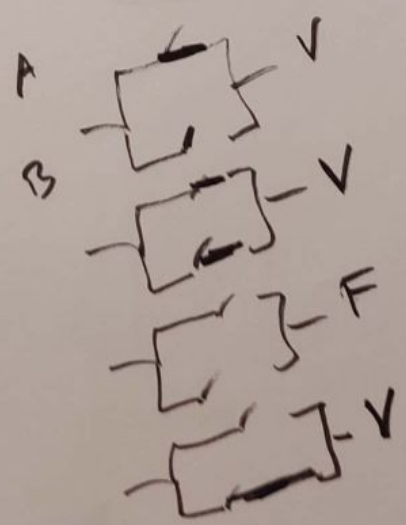
Now!  
 (8)

(5) Tab verte

Si l'un est F  
 alors on ne peut rien conclure!

(9) l'un n'est pas F

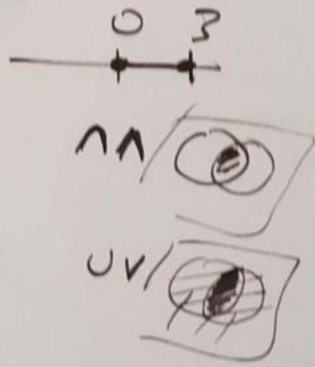
l'autre n'est pas V



non A	A/B	$A \vee B$	$A \wedge B$	$\text{non}(A) \wedge B$
(V)	F(F)	F	F	V
(V)	F(V)	F	V	V
(F)	V(F)	F	V	F
(F)	V(V)	V	V	V



$$\begin{cases} \exists x \in \mathbb{R}, 0 \leq x \leq 3 \\ x \geq 0 \text{ (or) } x \leq 3 \end{cases}$$



$$\begin{cases} x \text{ is not } (x-1)(x-2)=0 \\ x=1 \text{ (or) } x=2 \end{cases}$$

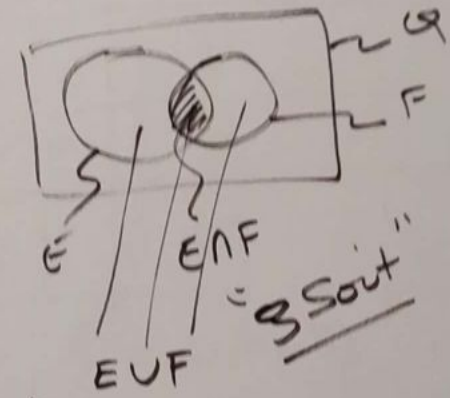
(Per  $\emptyset$ )  $V$  to  $PV$  or  $UV$   $t \in \mathbb{R}?$

$\forall \text{ Per } \emptyset \text{ or } V$

Per  $\emptyset$  Fin

or  $\sqrt{2}$ !

$$x \in E \text{ or } x \in F \quad x \in E \cap F$$



or inclusif

3ème ntrue

A	B	A ∩ B	A ∪ B
F	F	F	<del>F</del>
F	V	F	<del>V</del>
V	F	F	<del>V</del>
V	V	<u>V</u>	V

? m v F  
Si 2 de 2 or V

5 B 2 V  
m F

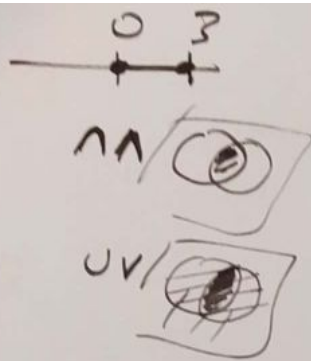
DEU POUQUO

WANG 5 & GUTMADPOSEE

or v. untables

Notions sur TE

$$\begin{cases} \exists x \in \mathbb{R}, 0 \leq x \leq 3 \\ x \geq 0 \text{ ou } x \leq 3 \end{cases}$$



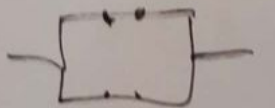
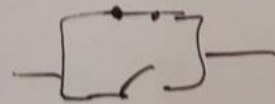
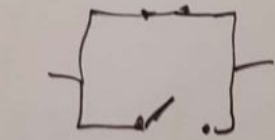
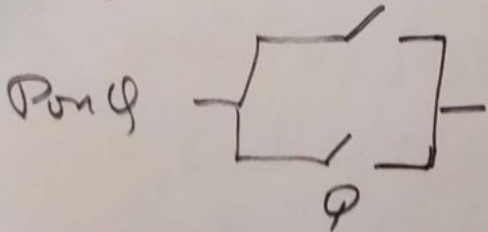
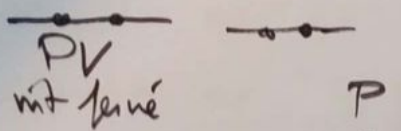
$$\begin{cases} x \text{ est nul ou } (x-1)(x-2)=0 \\ x=1 \text{ ou } x=2 \end{cases}$$

(Per  $\varphi$ )  $V$  by  $P \vee \text{er } \varphi V$  to  $\mathbb{Z}$   
 ou by au moins mes as  $P \wedge V$ ,  $P \text{ ou } \varphi \text{ er } V$

Per  $\varphi$



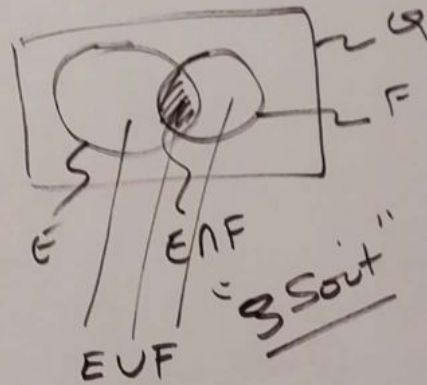
to  $\mathbb{Z}$   $\neq F$  Per  $\varphi$  Fini  
 Per  $\varphi$   $\vee$  by  $\tau$   
 in que



compatibilité

? parent  $\delta V$ .  
 car compatibilité

$$\begin{aligned} x \in E \text{ or } x \in F & \quad x \in E \cap F \\ \text{ou} & \quad \cup \end{aligned}$$



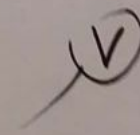
ou inclusif

3ème intrave

A	B	$A \cap B$	$A \cup B$
F	F	F	<del>F</del>
F	V	F	<del>V</del>
V	F	F	<del>V</del>
V	V	V	V

? m r F  
 Si 2 de 2 or V

to  $\mathbb{Z}$   $\neq V$   
 ou  $\neq V$



$$\exists n \in \mathbb{Z}, n > 2 \text{ (ou) } \exists n \in \mathbb{Z}, n < 3 \quad \text{V}$$

$$\exists n \in \mathbb{Z}, n > 2 \text{ (et) } n < 3 \quad \text{F}$$

$$\forall n \in \mathbb{Z}, n > 2 \text{ (ou) } \forall n \in \mathbb{Z}, n < 3 \quad \text{F}$$

$$\forall n \in \mathbb{Z}, n > 2 \text{ (et) } n < 3 \quad \text{V}$$

Negation de et

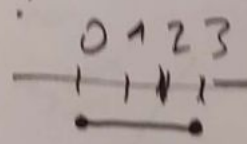
Negation de "x ≥ 0 et x ≤ 3" ?

$$\text{non}(x \in [0, 3])$$

$$x \in ]-\infty; 0[ \cup ]3; +\infty[$$

$$x \in ]-\infty; 0[ \text{ ou } x \in ]3; +\infty[$$

$$x < 0 \text{ ou } x > 3$$



DE MORGAN

$\text{non}(A \text{ et } B)$  équivaut à  $\text{non}(A) \text{ ou } \text{non}(B)$

ou

et

A	B	$\text{non}(A \text{ et } B)$	$\text{non}(A) \text{ ou } \text{non}(B)$	$\text{non}(A)$	$\text{non}(B)$
F	F	V	V	V	V
F	V	V	V	V	F
V	F	V	V	F	V
V	V	F	F	F	F

$\text{non}(A \text{ et } B)$        $\text{non}(A) \text{ ou } \text{non}(B)$

V

V

F

F

F

F

F

F

$$\neg (\exists n \in \mathbb{Z}, n > 2 \text{ (ou) } \exists n \in \mathbb{Z}, n < 3)$$

ou

ou

ou

-

-

-

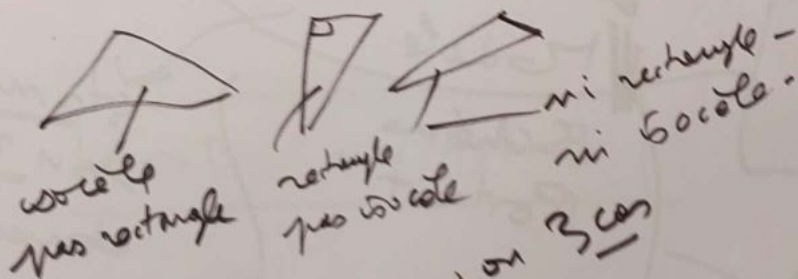
# Piège Classique

P: "T est un triangle rectangle isocèle"



non(P):

"T est un triangle qui n'est pas rectangle  
ou qui n'est pas isocèle  
(ou ni l'un ni l'autre)"



non (et) - 1 ou 3 cas

Si  
A

# CALCUL BOOLEËN

Si A et B sont vraies et que C est fausse

Alors que une des propositions

$$- (\underbrace{\text{non}(A)}_V \text{ ou } B) \text{ et } (\underbrace{\text{non}(C)}_V) \quad V$$

$$- A \text{ et } (\text{non}(B) \text{ ou } C) \quad F$$

$$- \text{non} [ \underbrace{(A \text{ et } \text{non}(B))}_F \text{ ou } \underbrace{(A \text{ et } C)}_F ] \quad V$$

---

$A \text{ ou } (B \text{ et } C)$  équivalent à  $X +$   
 $(A \text{ ou } B) \text{ et } (A \text{ ou } C)$

et ou  
 $(A \text{ et } B) \text{ ou } (A \text{ et } C)$

Aly à Boole

## RÉCAPITULATIF

-  $\forall x \in \mathbb{R}, x < 0$  (ou)  $\exists y \in \mathbb{R}, x = y^2$

Pour tout nombre réel  $x$ ,  
 $x$  est strictement négatif (ou)  $x$  est un carré

- Pour tout réel  $x$ ,

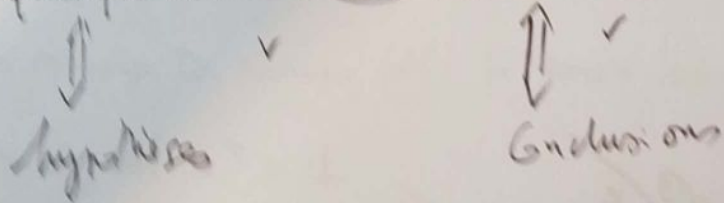
(Si)  $x$  est positif (alors)  $x$  est un carré

$$\forall x \in \mathbb{R}, x \geq 0 \Rightarrow \exists y \in \mathbb{R}, x = y^2$$

$A \Rightarrow B$ non (A) ou B
--------------------------------

$\Rightarrow \Leftrightarrow$

"(Si) quelque chose (lors) autre chose"

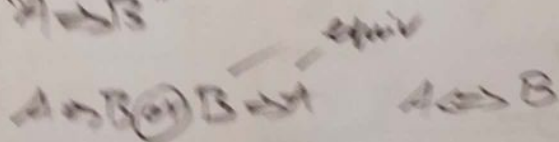


- Pour tout  $x \in \mathbb{R}$ , si  $x > 2$  Al  $x^2 > 1$

- A et B

"Si A (est vraie) Alors B (est vraie)"

" $A \Rightarrow B$ "



$\triangle$  Si A et B ont the same F,  $A \Rightarrow B$   $\uparrow$  true

$\uparrow$  "A et B" est V

$\forall x \in \mathbb{R} \quad x^2 = 4 \Leftrightarrow x = 2$  Seule solution

Graph showing the equation  $x^2 = 4$  on a coordinate system. Two circles are drawn, one centered at  $(2, 0)$  and one centered at  $(-2, 0)$ . The x-axis is labeled with  $2$  and  $-2$ , and the y-axis is labeled with  $1$ . The label "Seule solution" is written above the circles.

$\forall x \in \mathbb{R} \quad x = \pi \Rightarrow \cos(x) = -1$

$\forall x \in \mathbb{R} \quad x = 0 \text{ ou } x = -1 \Leftrightarrow x^2 + x = 0$

Soient ABCD  
 4 pts du plan

ABCD rectangle  $\Leftrightarrow$  ABCD carré

— carré  $\Leftrightarrow$  ABCD carré

...

Si il fait beau demain, (A) j'irai faire du vélo

non une équivalence  $\approx$  ou  $\iff$   
 Contraction

Si la météo toi coupe, (A) tu auras du dessert

Si  $x > 1$ ,  $A \mid x^2 > 1$   
 $-2 < x$  et pendant  $(-2)^2 > 1$

A	B	$A \implies B$	$\neg A \implies \neg B$	$A \iff B$	$A \implies B$	$\neg(A \implies B)$	$(A \implies B) \text{ ou } (\neg(A \implies B))$
F	F	V	F	F	V	V	V
F	V	V	F	F	V	V	V
V	F	F	V	F	F	F	F
V	V	V	V	V	V	V	V

Si sup  $\implies$  F, A ou peut rien garder  
 ou peut pas  
 Avec de Si...

$(A \implies B)$  signifie "non(A) ou B"  
 Si A  $\implies$  V A B V  
 Si A F  $\implies$  non A  
 non A

NEGATION

Toutes les valeurs sont rapides

P:  $\forall v \in V, v \text{ rapide} \implies v \text{ rapide}$  ~~Si v exist~~

P:  $\text{--- } v \text{ pas rapide ou } v \text{ rapide}$

$\neg(P)$ :  $\exists v \in V; v \text{ rapide et } v \text{ pas rapide}$   
 il existe un valeur rapide non rapide

- $\neg(A \implies B)$
- $\neg(\neg(A) \text{ ou } B)$
- $\neg(\neg(A) \text{ et } \neg(B))$

$\neg(A \text{ ou } \neg(B))$

Le négation d'une implication n'est pas une implication!

CONDITION NECESSAIRE

Pour pouvoir gagner il est nécessaire de jouer

Gagner  $\implies$  Avoir joué

Perte  $\implies$  Avoir joué

# GND SUFFISANTE

Il suffit qu'il pleuve pour que je sois chez moi à 8 heures du soir

PLUIE  $\Rightarrow$  MANGER

RÉCAP

Si on a  $A \Rightarrow B$  et  $\neg A$

GND  
sur  
de B  
C/

GND nég  
sur  
A  
C/

$A \Rightarrow B$   
CNS

F: je fume  
B: je bois  
M: je mange

TRADUCTION

- 1) quand je fume, je ne bois pas
- 2) chaque fois que je mange, je ne fume pas mais je bois
- 3) Si je mange ou je bois alors je ne fume pas
- 4) il suffit que je boive pour que je fume
- 5) Un CN pour que je boive or que je fume et que je mange
- 6) je mange si je fume ou je bois

Sol

Si  $\neg$

1  $F \Rightarrow \text{non}(B)$

2  $M \Rightarrow (\text{non}(F) \text{ et } B)$

3  $(\text{non} B) \Rightarrow \text{non}(F)$

4  $B \Rightarrow F$

5  $(F \text{ et } B) \Rightarrow M$

6  $(F \text{ ou } B) \Leftrightarrow M$

(F: vrai B: vrai M: faux) je remarque que

NB 1  $\text{non}(F) \text{ ou } \text{non}(B)$  F

2 très V

3  
4 V  
5 F  
6 F

ici  
vrai  
si c'est vrai  
car F  
théorie que tel  
vrai à.



# V) Réciprocité & Controverse

D. imp dir

$$H \Rightarrow C$$

— réc

$$C \Rightarrow H$$

— Controverse

$$\underline{\underline{\text{non}(C) \Rightarrow \text{non}(H)}}$$

EX énoncé  $\neg$  Pythagore

— réc

— controverse



Soient  $A, B, C$  trois pts au  $\mathbb{P}$

Si  $ABC$  est rect en  $A$ , Al

$$BC^2 = AB^2 + AC^2$$

Réc Si  $BC^2 = AB^2 + AC^2$  Al  $ABC$  rec en  $A$

Cont  $\neq$  n'est pas

le cont est vrai

T: l'implication est équivalente à son  $\star$   
imp cont

Preuve: Soient  $P$  et  $Q$

$$\begin{aligned} (P \Rightarrow Q) &\Leftrightarrow (\text{non}(P) \text{ ou } Q) \quad \text{p. 17} \\ &\Leftrightarrow (Q \text{ ou non}(P)) \\ &\Leftrightarrow (\text{non}(\text{non}(Q))) \text{ ou non}(P) \\ &\Leftrightarrow (\text{non}(Q) \Rightarrow \text{non}(P)) \end{aligned}$$

A quoi se sert?

Montre que pour tout ent  $n \in \mathbb{N}$  on a:

Si  $n^2$  est impair Al  $n$  est impair

énoncé équivalent le cont

Montre que

Si  $n$  est pair alors  $n^2$  est pair

$$n \text{ pair} \Rightarrow \exists k \in \mathbb{N}, n = 2k$$

$$\Rightarrow \text{---} \quad n^2 = 4k^2$$

$$\Rightarrow n^2 \text{ pair}$$

- Equivalence

$$P \Leftrightarrow Q$$

$$P \Rightarrow Q \text{ et } Q \Rightarrow P \quad \text{ont}$$

$$P \Rightarrow Q \text{ et } \neg(P) \Rightarrow \neg(Q)$$

Soient  $a$  et  $b$  deux reals, montrer

$$a \leq b \Leftrightarrow \forall \epsilon \in \mathbb{R}^{+*}, a < b + \epsilon$$

Sol

1) Supposons  $a \leq b$

$$\forall \epsilon > 0, b + \epsilon > b \text{ donc } b + \epsilon > a$$

2)  $a > b$

$$b + (a - b) = a \leq a$$

il existe  $\epsilon = a - b > 0$  tel  $b + \epsilon \leq a$

$$\exists \epsilon \in \mathbb{R}^{+*}, a \geq b + \epsilon$$

VOC

qqq -> borne en assignant une des  $\epsilon$ s

Axiome no 20 Dm par Vout!

lemme - résultat - impl. mutuelle

pas de  $\epsilon$

Colline opé sur  $\mathbb{T}$

"Conséquence impossible - en +  
D'écuc

Conjecture

$$\text{Test } f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R} \text{ trad}$$

~~ex~~  $f$  n'est pas  $f$  la  $f$  null  
 $\exists x \in \mathbb{R}, f(x) \neq 0$

$f$  n'est nulle pas  
 $\forall x \in \mathbb{R}, f(x) \neq 0$

$f$  est bornée  $\exists m, M \in \mathbb{R},$

$f$  est constante  $\forall x \in \mathbb{R},$   
 $m \leq f(x) \leq M$   
 $\forall a \in \mathbb{R}, \forall b \in \mathbb{R}$   $m$  et  $M$  max

$$a \leq b \Rightarrow f(a) \leq f(b)$$

qui ne change pas de  $f$  sur de  $m$  et  $M$