Exercice 1- En général, la solution n'est pas unique.

- 1. Yx ∈R, x² >0 ou bien x ∈R ⇒ x²>0
- 3. non (InEZ, VmEZ, nom) soit en enlevant la négation: Vn EZ, Im EZ, n<m.
- mit: 'BRER, H(min) EZX (Z\ 803), x + m
- 5. JMEZ, YMEZ, 3kEZ, n=m.k. ou bien en utilisant le fait que n'est multiple de tous les autres entiers re et reulemant ri bous les autres ontrers divisent m,

INEZ, Ym EZ, m/n

6. YIxiy) ∈ R², (x ≠ y ⇒ (∃n∈Q, x < x < y on y < x < x) 7. Si on utilise le fait que deux nombres récle « et y sont de même pagne pi et reulement pi leur produit est pontif, une polution est: $\forall (x_1, y_1, y_2) \in \mathbb{R}^3$, $\exists (a,b) \in \mathcal{E}_{x_1,y_2}, y_3, y_4, y_5$.

Une solution plus élémentaire: V(x,y,nz) ER3, ny 20 ou x220 ou y220.

- Exerce 2. En plus de dire si les énoncés sont vrais ou faux, on va dire pourquoi (c'est-à-dire donner une démonstration).
- 1. Vrai. Soit $x \in \mathbb{R}$. On pose y = -2x + 1. Alors 2x + y = 1 > 0. (Xy a d'autres y qui fonctionnent, par exemple y = -2x + 3,...)
- 2- Faux. On peut par exemple montrer que la négation de l'énoncé est maie da négation de l'ext $\forall x \in \mathbb{R}$, $\exists y \in \mathbb{R}$, $\exists x + y < 0$. (F)

 Ga rememble beaucoup à 1 et le demontration du fait que (F) est viai et analogue:

 Si $x \in \mathbb{R}$, prenons y = -2x 1 Alors 2x + y = -1 < 0
- 3- Faux. On trouve (x,y) E R2 tels que la+y <0. In pent frendre x=y=0. (temonstration par contre-exemple)
- 4- trai. Si on prend x = y = 1, on a bren lx + y = 3 >0
- 5- brai. Comme $\forall y \in \mathbb{R}, y^2 \geqslant 0$, il suffit de frendse n'importe quel x < 0. Por exemple, x = -1 vérifié: $\forall y \in \mathbb{R}, y^2 \geqslant x$.
- 6 Vrai. Soit x ∈ R. On pose y = -2x. Alos &+y = 0.
- 7- Faux. En effet, 2x+y>0 et 2x+y=0 ex faux indépendemment des valeurs prises par x et y.

Exercice 3: On peut faire des tables de vérité, ou bien faire une démonstration directe pour 1,2 et 3. Paur 4 et 5, on fait une démonstration directe de l'implication.

1.

PQR	Q⇒R	P ⇒ (Q ⇒ R)	P →&	ρ=>R	(P ⇒Q) ⇒ (P ⇒ R)	$\left(P \Rightarrow (Q \Rightarrow K) \right) \Rightarrow \left(P \Rightarrow Q \right)$
0 0 0	1		1	1		1
0 0 1	1	1	1	1	1	1
010	0	1	1	1	1	1
0 1 1	1	1	1	1	1	1
100	1	1	0	0	1	1
101	1	1	0	1	1	1
110	0	0	1	0	0	1
1 1 1	1	4	1	1	1	1
	·	\	-			

ne contient que des 1 dunc l'enmai 1 : es une tantologie.

On peut remarquer que les colonnes entourées en vert sont identiques, honc en fait, on a $(P \Rightarrow (Q \Rightarrow R)) \iff (P \Rightarrow Q) \Rightarrow (P \Rightarrow R)$.

Une outre mothode est de faire une démonstration directe de l'implication

$$(P \Rightarrow (Q \Rightarrow R)) \Rightarrow (P \Rightarrow R)$$

On suppre $P \Rightarrow (Q \Rightarrow R) \cdot (R)$ Si $P \Rightarrow Q$, alos mit P est faux, donc $P \Rightarrow R$ est vrai. raisonnement far sinon, P est vrai et comme $P \Rightarrow Q$, Q est vrai. disjondin de cas: $P \Rightarrow Q \Rightarrow R$, $P \Rightarrow R$, $P \Rightarrow R$, $P \Rightarrow R$ Dans tous lescas, sous l'hypothèse (x), (P=)Q) => (P=>R).
Anc 1: et une tautologie.

L- Faire une table de verité : exoruce. Raisinnement lire et on montre l'implication

$$(P \Rightarrow Q) \implies (Q \Rightarrow R) \Rightarrow (P \Rightarrow R) .$$

Suppose (+) Si Q >R, alors par (x), on a (P=>Q et Q=>R) donc P=>R.

donc 2. et une tautologie.

3- Faire une table de verité : exercice. Raisonnement direct: on démontre l'implication

$$P \Rightarrow ((nonP) \Rightarrow Q)$$

Alors non P est faux, donc (non1) => R est resai. Anc 3- est une lautologie.

4. Quand on a des énoncés qui dépendent de x vil n'est pas très pretique de faire une table de vérité.

On a fait Supposons the, (P(x) on Q(x)) - (A).

un reasonnement soit $\forall x P(x)$.

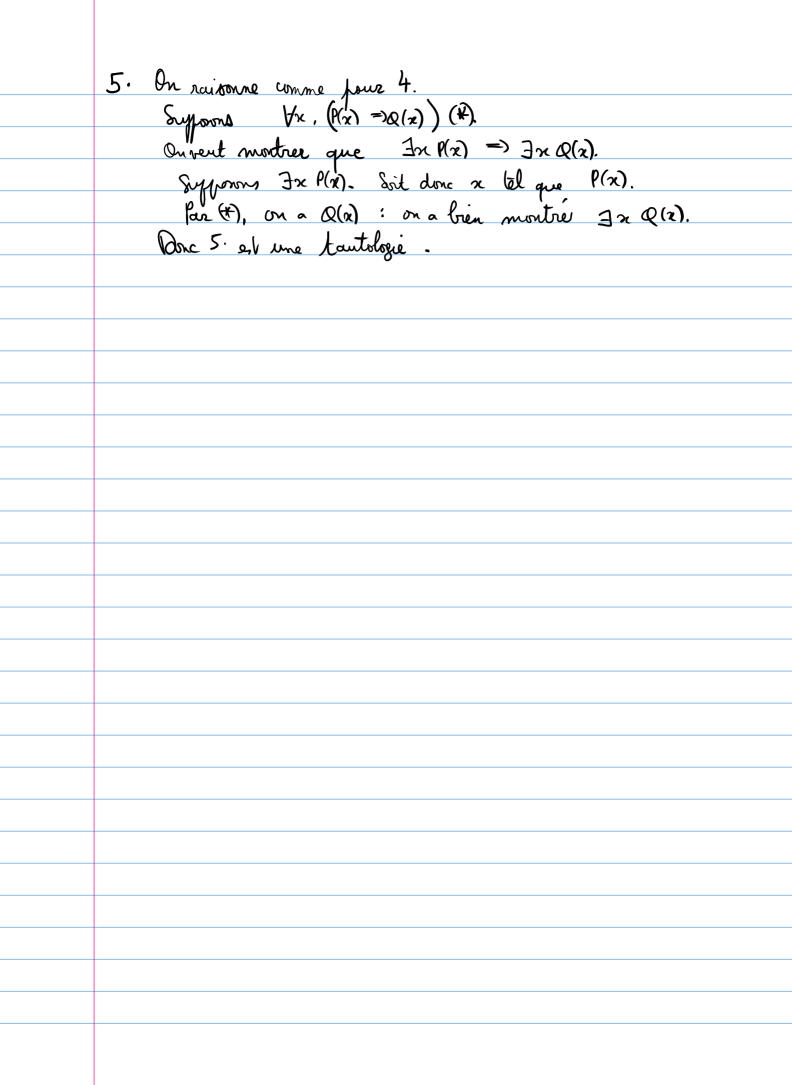
for despiration !

Sist Fx, mone(2). Dans ce cas, par (*), on a Q(2).

- Bonc on a montré que Fx, Q(2).

∀×P(x) Anc 4 est une taublique

3x, mon P(x)



Exercice 4: On jeut foire des lables de verilés, on bren démontres les équivalences per un raisonnement.

donc on a hien (Pet Q) (Q et P)

3-	PQ	Pou Q	9=>Q	$(P \rightarrow Q) \Rightarrow Q$
	0 0		1	
	0 1	1	1	$\begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix}$
	1 0	1 1	Ö	1
	1 1		1	1
	•			

On peut avoir le démontres via en raisonnement: il s'aget de matrez que $\begin{pmatrix}
P & Q
\end{pmatrix} \Rightarrow \begin{pmatrix}
P & Q
\end{pmatrix} \Rightarrow Q
\end{pmatrix}$ $et \begin{pmatrix}
P & Q
\end{pmatrix} \Rightarrow Q
\end{pmatrix} \Rightarrow \begin{pmatrix}
P & Q
\end{pmatrix}$ (1)

$$(P \circ Q) \Rightarrow (P \Rightarrow Q) \rightarrow Q) \qquad (1)$$

et
$$(p \rightarrow Q) \Rightarrow (p \rightarrow Q)$$

Montrons (1) On ruppe lon Q (x) Si P=Q, alors si Pet vroi, alos Q aussi sinon, Pet faux et par (x), Q est vroui. Donc (P=)Q)=)Q : on a demontré (1). Montrons (2) On suppose (P=)Q) =>Q (**).

(Si Pert faux, dos P=)Q est vroi. Par(**), on a donc Q Sinon, Pet vai. Done Pou Q et vroi, ce qui montre l'implication (C). 4- On put faire une table de vérité, ou bien: $(P \Rightarrow Q) \iff (P \text{ et } Q) \text{ ou (non P)et (non } Q)$ et non (nonf) $\Rightarrow a$) \Rightarrow (non(((nonf)et a) on (fet (nona)))) lois de (non ((non P) et Q) et non (Pet(nonQ))
Morgan lois de (Pou(non Q)) et (mon P) ou Q)

distributinté ou (non Q) et (non P) ou (hond) et a) (Pet Q) ou ((non P) et (non Q) lar & et & , on a bien l'équivalence voulue.

Faire un raisonnement comme pour 3. est moins agréable dans ce cas.

5-
$$(P \Rightarrow (QouR)) \Leftrightarrow (nonP) ou (QouR)$$
 $\Leftrightarrow (nonP) ou QouR)$
 $(*)$

(F) et (KF) permettent d'obtenir l'équivalence 5.

Exercice 5.

1. Punieurs fazons de foure: Table de vérité

PQ	P=>Q	non (P=>Q)	Pet non Q
0 0	1	0	0
0 1	1	0	0
1 0	0	1	1
1 1	1	0	ó

Les deux dernières colonnes sont identiques, donc non (P=2) est équivalent à Pet non a

et une tautologie.

Autre solution: utiliser les lois de Morgan. On soit que P=> Q et équivalent à (non P) on Q done
(non (P=>Q)) (=> non (honf) on Q)

2. Avec $(\forall x \in X, P(x)) \in (\forall x, (x \in X \Rightarrow P(x)))$, on obtaint:

$$\left(\operatorname{non}\left(\forall x \in X, P(x)\right)\right) \Leftrightarrow \left(\operatorname{non}\left(\forall x \in X \Rightarrow P(x)\right)\right)$$

$$(\Rightarrow) \left(\exists x, \text{ non } (x \in X \Rightarrow) P(x))\right)$$

$$\iff \left(\exists x, \left(x \in X \text{ et non } P(x)\right)\right)$$
per le 1.

$\Leftrightarrow \left(\exists x \in X, (non P(x))\right)$
, ,

exercice 6: on y review dra du début du 702.
1 1 2 2 3 3
2. BAER, Vroek, BX 20, f(a) SA comperer avec l'énoncé viegnal
3- YM ER, 3x ER, f(2)>M