

Nom: Le Blanc
Prénom: Matthieu
N° Etudiant: 71800858

DM noté 1, Outils logiques

Exercice 2:

$$\begin{aligned}
 1) & (x \Leftrightarrow ((x \Rightarrow 0) \Rightarrow 0)) \\
 & \equiv (x \wedge (0V \neg(0V \neg x))) \vee (\neg x \wedge (0V \neg(0V \neg x))) \\
 & (\Rightarrow) (x \wedge (0V \neg(1V x))) \vee (\neg x \wedge (1V(0V \neg x))) = R
 \end{aligned}$$

x	y	$\neg x$	$\neg y$	$x \wedge (0V \neg(1V x))$	$\neg x \wedge (1V(0V \neg x))$	R
0	0	1	1	0	1	1
0	1	1	0	0	1	1
1	0	0	1	1	0	1
1	1	0	0	1	0	1

Vrai pour tous les cas, on a bien une tautologie.
Donc, formule valide.

2). $(A \Rightarrow B) \vee A$ pour déterminer si valide, on va effectuer une substitution en variable: $(x \Rightarrow y) \vee x$

$$(x \Rightarrow y) \vee x \equiv (\neg y \vee x) \vee x$$

x	y	$\neg y$	$\neg y \vee x$	$(\neg y \vee x) \vee x$
0	0	1	1	1
0	1	0	0	0
1	0	1	1	1
1	1	0	1	1

Formule valide

$$3) (x \Rightarrow (y \Rightarrow z)) \Rightarrow (x \Rightarrow y) \Rightarrow (x \Rightarrow z) \\ \equiv (z \vee \neg x) \vee (\neg y \vee \neg x) \vee (\neg z \vee \neg x) \vee (\neg y \vee \neg x) \vee (\neg z \vee \neg x) \vee (\neg y \vee \neg x) = R$$

$= a$ $= b$

x	y	z	$\neg x$	$\neg y$	$\neg z$	a	b	R
0	0	0	1	1	1	1	0	1
0	0	1	1	1	0	1	0	1
0	1	0	1	0	1	1	0	1
0	1	1	1	0	0	1	0	1
1	0	0	0	1	1	0	1	1
1	0	1	0	1	0	0	1	1
1	1	0	0	0	1	1	0	0
1	1	1	0	0	0	1	0	1

Formule non valide.

$$4) (x \Rightarrow y) \Rightarrow ((x \wedge \neg y) \Rightarrow 0) \\ \equiv (y \vee \neg x) \Rightarrow (0 \vee \neg(x \wedge \neg y)) \\ \equiv (0 \vee \neg(x \wedge \neg y)) \vee \neg(y \vee \neg x) = (\neg x \wedge y) \vee (\neg y \vee x) = R$$

x	y	$\neg x$	$\neg y$	$\neg x \wedge y$	$\neg y \vee x$	R
0	0	1	1	1	1	1
0	1	1	0	1	0	1
1	0	0	1	0	1	1
1	1	0	0	0	0	1

Formule valide.

Exercice 1:

1). On souhaite montrer que $(\mathbb{Q}_+, >)$ est un ordre partiel.

Si on prend trois variables $x, y, z \in \mathbb{Q}$ et qu'on les pose tq $x > y$ et $y > z$, on peut dire que $x > z$ et donc, $x > z$.

On a donc une relation " $>$ " transitive. Alors $(\mathbb{Q}_+, >)$ est un ordre partiel.

\mathbb{Q}_+ minoré par 0 $\forall x \in \mathbb{Q}_+, x \geq 0$, alors toute suite décroissante est finie. On a donc également un ordre bien fondé.

2). Soit l'ensemble X^* sur un alphabet X avec la relation préfixe $>_p$.

On souhaite montrer que:

$$\forall (x_n)_{n \in \mathbb{N}} \mid x_n \in X \wedge \forall n \in \mathbb{N} \ x_n >_p x_{n+1}$$

La suite est décroissante.

Montrons que $\exists m \mid \forall n, x_n >_p x_m$, soit (x_n) finie.

Par définition: $\forall n, x_n >_p x_{n+1} \Rightarrow \exists w \mid x_n = x_{n+1}.w$

En prenant le mot x_m , on a: $x_n >_p x_m \ \forall n$

Exercice 3:

1). Soit $(S, >)$, un ordre bien fondé. On peut alors construire un ordre produit sur l'ensemble $S \times S$:

$$(x_1, x_2) \succ_{\text{prod}} (y_1, y_2)$$

ssi $(x > x' \text{ et } y \geq y')$ ou $(x \geq x' \text{ et } y > y')$
où $x, x', y, y' \in S$

2). On souhaite démontrer la définition:
 $S^{k+1} = S^k \times S \quad \forall S^k \text{ avec } k \geq 2 \text{ (} k \text{ fini)}$

On va en faire la preuve par récurrence.

Si la définition est vraie pour un certain rang k , alors elle est vraie pour $k+1$ (hérédité)

Si la proposition est vraie pour un k quelconque, montrons le aussi pour $k+1$.

Pour $k=3$: $S^{3+1} = S^3 \times S = S^{3+1} = S^4$

On voit ici que $S^{k+1} = S^k \times S = S^{k+1}$

Mise en évidence de l'hérédité.

Il y a ici une relation transitive et donc un ordre partiel. L'ordre est également toujours bien fondé car la suite est croissante finie.

Exercice 4: Soit $\Sigma = \{a^0, b^0, s^2, t^2\}$, une signature.
Soit \rightarrow la relation sur T_Σ .

Soit (T_Σ, \rightarrow) , un système de réécriture. Par définition, ce système / la relation, termine s'il n'existe pas une séquence $\{x_i\}_{i \in \mathbb{N}}$ dans X | $x_0 \rightarrow x_1 \rightarrow x_2 \rightarrow \dots$

Si un système termine, on ne peut pas avoir un $x \mid x \rightarrow x$.

On peut observer que si $X \rightarrow X' \in T_\Sigma$, alors:

$$\begin{array}{ll} (s, X, Y) \rightarrow (s, X', Y) & (s, Y, X) \rightarrow (s, Y, X') \\ (t, X, Y) \rightarrow (t, X', Y) & (t, Y, X) \rightarrow (t, Y, X') \end{array}$$

avec $X, Y, Z \in T_\Sigma$.

On voit que pour chaque exemple de la relation, les éléments pointent vers la même chose.

C'est une contradiction à ce qui a été énoncé:
si un système termine, on ne peut pas avoir un $x \mid x \rightarrow x$.

Donc, la relation ne termine pas.