

TDO

Discuter de l'interprétation
 $x+1 = \begin{matrix} + \\ x \quad 1 \end{matrix}$ ou nombre

1) utiliser l'implication

$$\text{Si } X \text{ alors } Y \equiv X \Rightarrow Y \equiv \neg X \vee Y$$

2) Construction classique des tables de vérité

3) a) $\neg(((A \Rightarrow B) \vee C) \wedge A) \vee (D \wedge \neg C) \wedge B$

$$\neg((\neg A \vee B) \vee C) \wedge A) \wedge (\neg D \vee C) \wedge B$$

$$((A \wedge \neg B \wedge \neg C) \vee \neg A) \wedge (\neg D \vee C) \wedge B$$

$$(\cancel{A \vee \neg A}) \wedge (\neg B \vee \neg A) \wedge (\neg C \vee \neg A) \wedge (\neg D \vee C) \wedge B$$

b) $(A \Leftrightarrow B) \vee (\neg C \vee \neg D) \wedge D \wedge \neg A$

$$((A \Leftrightarrow B) \vee \neg C \vee \neg D) \wedge ((A \Leftrightarrow B) \vee D) \wedge ((A \Leftrightarrow B) \vee \neg A)$$

$$(\cancel{\neg A \vee B \vee \neg C \vee \neg D}) \wedge (A \vee \neg B \vee \neg C \vee \neg D) \wedge (\cancel{\neg A \vee B \vee D}) \wedge (A \vee \neg B \vee D) \\ \wedge (\neg A \vee B) \wedge (\cancel{A \vee \neg B \vee \neg A})$$

(Simplifications non sémantiques)

4. a) 3 phrases

A: B Blanc

B: \neg B Bleu

C: \neg B Blanc

A1: Au moins une affirmation est vraie

On peut remarquer que $A \vee C$ est toujours vrai donc B doit être faux et en déduire que le badge est dans la boîte bleue.

On peut aussi formaliser A1

$$\neg(A \wedge B) \wedge \neg(B \wedge C) \wedge \neg(A \wedge C)$$

en substituant C par $\neg A$ on obtient

$$\neg(A \wedge B) \wedge \neg(B \wedge \neg A) \wedge \neg(A \wedge \neg A)$$

$$\equiv (\neg A \vee \neg B) \wedge (\neg B \vee \neg \neg A) \equiv (\neg A \wedge (\neg B \vee \neg \neg A)) \wedge (\neg B \wedge (\neg B \vee \neg A))$$

$\equiv \neg A \wedge \neg B$
C'est à dire que le badge n'est pas dans la blanche mais dans la bleue

4. b)

A: \neg B Bleu

B: \neg B Bleu

C: B Π

Au moins une phrase vraie: $A \vee B \vee C$

Au moins une phrase fautive: $\neg(A \wedge B \wedge C)$

en substituant B par A on obtient

$$(A \vee C) \wedge \neg(A \wedge C) \text{ - solution 1: } A \text{ vraie et } C \text{ fautive}$$

$$\equiv (\neg B \text{ Bleu} \vee B \Pi)$$

$$\wedge \neg(\neg B \text{ Bleu} \wedge B \Pi)$$

Le badge n'est pas dans la boîte bleue et n'est pas dans la boîte multicolore

- Solution 2:

\hookrightarrow donc il est dans la bleue

A fautive et C vraie: le badge est dans la boîte bleue et dans la boîte multi. Solution incorrecte ... on a oublié de dire qu'il n'y avait qu'un badge!

$$\neg(B \Pi \wedge B \text{ Blanc}) \wedge \neg(B \text{ Blanc} \wedge B \text{ Bleu}) \wedge \neg(B \Pi \wedge B \text{ Bleu})$$

$$\equiv (\neg B \Pi \vee \neg B \text{ Blanc}) \wedge (\neg B \text{ Blanc} \vee \neg B \text{ Bleu}) \wedge (\neg B \Pi \vee \neg B \text{ Bleu})$$

4b suite

$$\left. \begin{array}{l} \text{Donc } (\neg B_{\text{bleu}} \vee B_{\neg}) \wedge (\neg B_{\neg} \vee \neg B_{\text{bleu}}) \\ \wedge (B_{\text{bleu}} \vee \neg B_{\neg}) \\ \wedge (\neg B_{\neg} \vee \neg B_{\text{blanc}}) \wedge (\neg B_{\text{blanc}} \vee \neg B_{\text{bleu}}) \end{array} \right\} \equiv \neg B_{\text{bleu}} \wedge \neg B_{\neg}$$

Là on peut deduire que le bodge n'est ni dans les boites bleues, ni
la boite blanche.

$P C 1$: $\exists!$ y une prunelle ds $C 1$
 $P C 2$: " " " " " $C 2$
 $T C 1$: " " " " " $C 1$
 $T C 2$: " " " " " $C 2$

Dans chaque cellule il y a soit un figre, soit une prunelle

$$A 1: (P C 1 \vee T C 1) \wedge \neg (P C 1 \wedge T C 1) \wedge (P C 2 \vee T C 2) \wedge \neg (P C 2 \wedge T C 2)$$

$$E 1: P C 1 \vee P C 2$$

$$E 2: P C 1$$

$$P h 1 \quad P C 1 \Rightarrow P C 1 \vee P C 2 \quad \equiv \quad \cancel{P C 1} \vee P C 2 \quad (\text{tautologie})$$

$$P h 2 \quad T C 1 \Rightarrow \neg (P C 1 \vee P C 2) \quad \equiv \quad \neg T C 1 \vee (\neg P C 1 \wedge \neg P C 2)$$

$$\equiv (\neg T C 1 \vee \neg P C 1) \wedge (\neg T C 1 \vee \neg P C 2)$$

$$P h 3 \quad P C 2 \Rightarrow \neg P C 1 \quad \equiv \quad \neg P C 2 \vee \neg P C 1$$

$$P h 4 \quad T C 2 \Rightarrow P C 1 \quad \equiv \quad \neg T C 2 \vee P C 1$$

On peut construire le table de decision et chercher pour quelles valeurs de $P C 1$, $P C 2$, $T C 1$, $T C 2$ la formule $A 1 \wedge P h 2 \wedge P h 3 \wedge P h 4$ est vraie.

On peut aussi simplifier la formule en remarquant

$$T C 1 \equiv \neg P C 1 \quad \text{et} \quad T C 2 \equiv \neg P C 2 \quad \text{Donc}$$

$$A 1 \quad \underbrace{(P C 1 \vee \neg P C 1)}_{\equiv T} \wedge \neg (P C 1 \wedge \neg P C 1) \wedge (P C 2 \vee \neg P C 2) \wedge \neg (P C 2 \wedge \neg P C 2)$$

$$P h 2 \quad \underbrace{(P C 1 \vee \neg P C 1)}_{\equiv T} \wedge (P C 1 \vee P C 2)$$

$$P h 3 \quad \neg P C 2 \vee \neg P C 1 \quad P h 4: P C 1 \vee P C 1 \equiv P C 1$$

$$\text{Donc} \quad P C 1 \wedge (P C 1 \vee P C 2) \wedge \neg (P C 1 \wedge P C 2) \equiv A 2$$

On peut lui encore construire le table de verite avec 2 variables en remarquant que $A 2$ n'est vraie que si $P C 1$ est vrai et $P C 2$ faux

6)

Est ce qu'un habitant de Mantichees qui répond systématiquement le contraire de vous me répondra "oui", si je lui demande si le statue est à gauche ?

Supposons que le statue est à gauche

Cas A

H1: menteur

H2: dit la vérité

Réponse H2: oui

" H1: non

Cas B

H1: dit la vérité

H2: menteur

Réponse H2: non

" H1: non

non