

# Informatique - MPI

On introduit trois variables propositionnelles  $A, B, M$  dont la sémantique est respectivement  $A$  est un Pur,  $B$  est un Pur et nous sommes sur l'île Maya.

## Question 1.

□ 1.1. Les dires de  $A$  se traduisent en  $(B \wedge M)$  et ceux de  $B$  en  $(\neg A \wedge M)$ . Les contraintes de l'énoncé imposent que la formule  $\varphi_1 = (A \leftrightarrow (B \wedge M)) \wedge (B \leftrightarrow (\neg A \wedge M))$  est vraie.

□ 1.2. On utilise les règles du calcul propositionnel pour obtenir :

$$\varphi_1 \equiv (\neg A \vee B) \wedge (\neg A \vee M) \wedge (\neg B \vee \neg M \vee A) \wedge (\neg B \vee \neg A) \wedge (\neg B \vee M) \wedge (A \vee \neg M \vee B)$$

□ 1.3. Dans l'arbre obtenu, une seule feuille est étiquetée par  $\top$  : celle correspondant à la valuation  $v$  telle que  $v(A) = v(B) = v(M) = 0$ . On en déduit que  $A$  et  $B$  sont deux Pires et que le voyageur n'est pas sur l'île Maya.

## Question 2.

□ 2.1. De manière similaire, on obtient  $\varphi_2 = (1) \wedge (2)$  avec  $(1) = (A \leftrightarrow (\neg A \wedge \neg B \wedge M))$  représentant les contraintes dues aux dires de  $A$  et  $(2) = (B \leftrightarrow (\neg A \vee \neg B) \wedge \neg M)$  celles dues à  $B$ .

□ 2.2. On obtient la table de vérité suivante :

$A$	$B$	$M$	$(\neg A \wedge \neg B \wedge M)$	(1)	$((\neg A \vee \neg B) \wedge \neg M)$	(2)	$\varphi_2$
F	F	F	F	1	V	F	F
F	F	V	V	F	F	V	F
F	V	F	F	V	V	V	V
F	V	V	F	V	F	F	F
V	F	F	F	F	V	F	F
V	F	V	F	F	F	V	F
V	V	F	F	F	F	F	F
V	V	V	F	F	F	V	F

On en déduit que  $\varphi_2$  est équivalente à la formule  $\varphi = (\neg A \wedge B \wedge \neg M)$  qui est bien une formule sous forme normale disjonctive (à une clause).

□ 2.3. D'après la question précédente, le voyageur n'est toujours pas arrivé. D'ailleurs, on connaît aussi la nature de  $A$  et  $B$  :  $A$  est Pire et  $B$  est Pur.