Contrôle Intermédiaire <u>Durée 1h30 heure</u>

Tout document interdit

Exercice 1 (2,2)

A l'hôtel:

Il ne reste plus qu'une seule chambre à deux personnes de libre. Quatre personnes (Tayeb, Idir, Aghiles et Mourad) habituées de l'hôtel sont sur la liste des demandeurs. A qui le patron doit-il affecter cette chambre sachant que :

- Tayeb ne peut partager la chambre ni avec Idir ni avec Aghiles.
- Idir ne peut partager la chambre ni avec Aghiles ni avec Mourad
- Aghiles ne peut partager la chambre ni avec Mourad ni avec Idir
- 1. Traduire le problème qui se pose au patron dans le langage des propositions.
- 2. Existe-t-il une (ou des) solution(s) au problème ? Si oui laquelle ou lesquelles ?

Solution

Traduire le problème qui se pose au patron dans le langage des propositions.

Posons

P_{TI}: Tayeb partage la chambre avec Idir

P_{TA}: Tayeb partage la chambre avec Aghiles

P_{IA}: Idir partage la chambre avec Aghiles

P_{IM}: Idir partage la chambre avec Mourad

P_{AM}: Aghiles partage la chambre avec Mourad

PAI: Aghiles partage la chambre avec Idir

Le problème peut être formulé par :

$$\begin{split} \beta_1 : \neg P_{TI} & \land \neg P_{TA} \\ \beta_2 : \neg P_{IA} & \land \neg P_{IM} \\ \beta_3 : \neg P_{AM} & \land \neg P_{AI} \\ \gamma_1 : P_{AM} & \longleftrightarrow P_{MA} \end{split}$$

$$\gamma_2: P_{AI} \, \longleftrightarrow P_{IA}$$

$$\gamma_3: P_{AT} \, \longleftrightarrow P_{TA}$$

$$\gamma_4:P_{IM} \, \longleftrightarrow P_{MI}$$

$$\gamma_5: P_{IT} \, \longleftrightarrow P_{TI}$$

$$\gamma_6: P_{IA} \longleftrightarrow P_{AI}$$

$$\alpha: (P_{\text{TI}} \vee P_{\text{TA}} \vee P_{\text{TM}}) \vee (P_{\text{IT}} \vee P_{\text{IM}} \vee P_{\text{IA}}) \vee (P_{\text{AT}} \vee P_{\text{AM}} \vee P_{\text{AI}}) \vee (P_{\text{MT}} \vee P_{\text{MA}} \vee P_{\text{MI}})$$

Utiliser les formules β pour exclure les combinaisons impossibles de la formule α (en rouge gras dans la formule ci-dessous) :

$$\alpha: (\textcolor{red}{P_{TI}} \vee \textcolor{red}{P_{TA}} \vee P_{TM}) \vee (P_{IT} \vee \textcolor{red}{P_{IM}} \vee \textcolor{red}{P_{IA}}) \vee (P_{AT} \vee \textcolor{red}{P_{AM}} \vee \textcolor{red}{P_{AI}}) \vee (P_{MT} \vee P_{MA} \vee P_{MI})$$

Utiliser les formules γ pour simplifier la formule ci-dessous :

$$\alpha: P_{TM} \, \vee \textbf{P}_{\textbf{IT}} \vee \textbf{P}_{\textbf{AT}} \vee P_{\textbf{MT}} \vee \textbf{P}_{\textbf{MA}} \vee \textbf{P}_{\textbf{MI}}$$

 $\alpha: P_{TM} \vee P_{MT}$

Solution : Tayeb et Mourad partagent la chambre.

Exercice 2 (2, 2, 3)

Q1. Montrer, sans utiliser la propriété de complétude de la résolution :

$$P \rightarrow (Q \rightarrow R), P \rightarrow Q \models P \rightarrow (P \rightarrow R)$$

Q2. Déduire la proposition suivante de Q1 :

$$= (P \rightarrow (Q \rightarrow R)) \rightarrow ((P \rightarrow Q) \rightarrow (P \rightarrow (P \rightarrow R)))$$

Q3. Déduire la proposition suivante de Q2 :

$$(A \rightarrow (Q \rightarrow R)), (A \rightarrow Q) \vdash (A \rightarrow (R \lor \neg A)))$$

Solution Q1

 $\Gamma \models \beta$ ssi $\Gamma \cup \{ \rceil \beta \}$ inconsistant ssi l'ensemble S des clauses obtenu à partir de $\Gamma \cup \{ \rceil \beta \}$ est inconsistant ssi $S \models \Box$ 0,25 point

$$\Gamma: \{P \rightarrow (Q \rightarrow R), P \rightarrow Q, P\}$$

$$\beta: (P \rightarrow (P \rightarrow R)) = P \land P \land R$$

L'ensemble des clauses :

$$S : \{ P \lor Q \lor R, P \lor Q, P, R \}$$
 0,25 point

$$C0: \rceil P \vee \rceil Q \vee R$$

$$C1: P \lor Q$$

C4:
$$P \lor Q$$
 res (C3,C0)

C6:
$$Q$$
 res (C2,C4)

C7 :
$$\Box$$
 res(C5,C6), **1 point**

 $S \models \Box, \text{ donc } S \text{ est inconsistant d'où } \left\{ \begin{array}{l} P \rightarrow (Q \rightarrow R), \ P \rightarrow Q \end{array} \right\} \cup \left\{ \begin{array}{l} P \wedge P \wedge \ R \end{array} \right\} \text{ est inconsistant } \Rightarrow$

$$P \rightarrow (Q \rightarrow R), P \rightarrow Q \vdash P \rightarrow (P \rightarrow R)$$
 0.5 point

Solution Q2

Q2. Déduire la proposition suivante de **Q1** :

$$\models (P \rightarrow (Q \rightarrow R)) \rightarrow ((P \rightarrow Q) \rightarrow (P \rightarrow (P \rightarrow R)))$$

$$P \rightarrow (Q \rightarrow R), P \rightarrow Q \models P \rightarrow (P \rightarrow R)$$

(Propriété de la consistance) 1 point

$$\models (P \rightarrow (Q \rightarrow R)) \rightarrow ((P \rightarrow Q) \rightarrow (P \rightarrow (P \rightarrow R)))$$

Corollaire vu en cours $\alpha_1, ..., \alpha_n \models \beta$ ssi $\models (...(\alpha_1, ... \rightarrow (\alpha_{n-1} \rightarrow (\alpha_n \rightarrow \beta))...))$ 1 point

Solution Q3

Q3. Déduire la proposition suivante de Q2 :

De Q2 nous avons:

$$|= (P \to (Q \to R)) \to ((P \to Q) \to (P \to (P \to R)))$$

$$\downarrow \quad 1 \text{ pt}$$

|= (A→ (B →D)) → ((B→D) → (A→ (A→D)))
(Théorème de substitution P à A ; Q à B ; R à D)
↓ 1 pt
|= (A→ (B →D)) → ((B→D) → (A→ (
$$]$$
D→ $]$ A)))
(Théorème de remplacement : A→D par $]$ D→ $]$ A)
↓ 0.5pt
A→ (B→D), A→B |= A→($[$ D→ $]$ A)
↓ 0.5pt
A→ (B→D), A→B |— A→($[$ D→ $]$ A)
(Propriété de complétude)

Exercice 3 (3)

Soit Γ un ensemble satisfiable de formules et β une formule n'appartenant pas à Γ . Montrer que les ensembles $\Gamma \cup \{\beta\}$ et $\Gamma \cup \{\neg\beta\}$ ne peuvent pas être tous les deux non satisfiables.

Solution

Supposons $\Gamma \cup \{\beta\}$ et $\Gamma \cup \{\neg\beta\}$ tous deux non satisfiables.

Étant donné que Γ est satisfiable, alors il existe au moins une valuation (appelons là ν) qui satisfait toutes les formules de Γ . Cette même valuation ne satisfait pas β car $\Gamma \cup \{\beta\}$ est non satisfiable. De ce fait, cette valuation satisfait $\neg \beta$. Ceci implique que $\Gamma \cup \{\neg \beta\}$ est satisfiable : contradiction avec l'hypothèse.

Exercice 4 (1, 2, 3)

Ecrire les énoncés suivants dans le langage des prédicats du 1^{ier} ordre :

1. S'il existe un blanc alors il existe un noir.

$$B(x) : x \text{ est blanc}$$
 $N(x) : x \text{ est noir}$
 $\exists x B(x) \rightarrow \exists x N(x)$

2. Deux personnes sont parentes si elles ont le même père et la même mère.

```
P(x,y): x est parent de y R(x,y): x est le père de y M(x,y): x est la mère de y E(x,y): x est le même que y \forall x_1 \forall x_2 \forall y_1 \forall y_2 \forall z_1 \forall z_2 ((M(x_I,y_1) \land R(z_I,y_1) \land M(x_2,y_2) \land R(z_2,y_2) \land E(z_I,z_2) \land E(x_I,x_2) \land E(y_1,y_2)) \rightarrow P(y_1,y_2))
```

3. Si pour chaque nombre il existe un nombre plus grand, alors il n'existe pas de nombre plus grand que tous les nombres.

```
N(x) : x est un nombre G(x,y) : x est plus grand que y \forall x(N(x) \rightarrow \exists y(N(y) \land G(y,x))) \rightarrow \exists (\exists x(N(x) \land \forall y(N(y) \rightarrow G(x,y))))
```