

**Durée 2 heures****Tout document interdit****Exercice 1. (2, 2)**

**Question 1.** On considère  $\Gamma$  et  $\Delta \subset \Gamma$  deux ensembles de formules d'un langage propositionnel  $L$ . Soient  $\beta_1$  et  $\beta_2$  deux formules de  $L$  telles que :

$$\Gamma \models \beta_1 \text{ et } \Delta \models \beta_2$$

Laquelle ou lesquelles des propositions suivantes est (sont) valide(s) ?

- $P_1 : \Gamma \cup \{\neg\beta_1\}$  satisfiable.
- $P_2 : \Gamma \cup \{\neg\beta_2\}$  non satisfiable.
- $P_3 : \Gamma \cup \{\neg\beta_1 \vee \neg\beta_2\}$  satisfiable.
- $P_4 : \Delta \cup \{\neg\beta_1\}$  satisfiable.

**Question 2.** On considère  $\Gamma$ ,  $\Delta_1 \subset \Gamma$  et  $\Delta_2 \subset \Gamma$  trois ensembles de formules de  $L$  et  $\alpha_1$  et  $\alpha_2$  deux formules de  $L$  telles que :

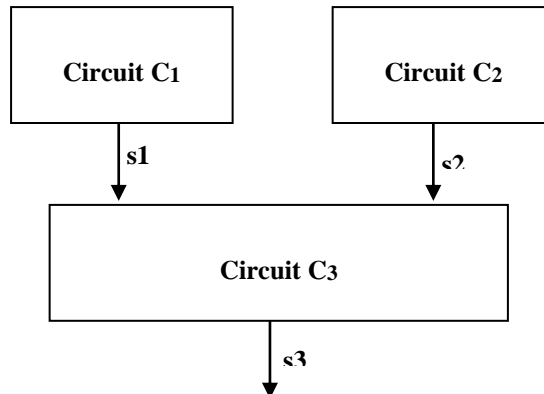
$$\Gamma \models \alpha_1 \vee \alpha_2 \text{ et } \Delta_1 \models \neg\alpha_1 \text{ et } \Delta_2 \models \neg\alpha_2$$

Laquelle ou lesquelles des propositions suivantes est (sont) valide(s) ?

- $P_1 : \Gamma$  est non satisfiable.
- $P_2 : \Delta_1 \cup \Delta_2$  non satisfiable.
- $P_3 : \Delta_1$  ou  $\Delta_2$  non satisfiable.
- $P_4 : \Gamma$  contient un sous ensemble non satisfiable.

**Exercice 2. (1)**

La figure ci-dessous représente deux circuits logiques  $C_1$  et  $C_2$  dont les sorties sont respectivement  $s_1$  et  $s_2$ .



**Question.** Donner l'expression logique du circuit  $C_3$  dont la sortie ( $s_3$ ) est **V** lorsque  $C_1$  et  $C_2$  délivrent le même résultat et **F** lorsque  $C_1$  et  $C_2$  délivrent des résultats différents.

**Exercice 3. (2, 2, 2, 2, 2)**

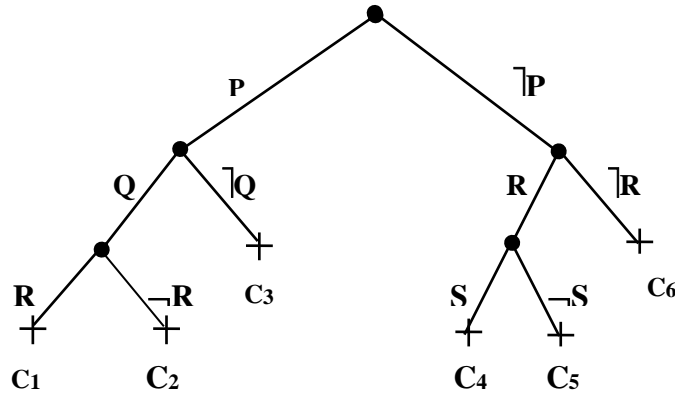
**Question 1.** Construire, à partir de l'arbre sémantique clos de la figure ci-dessous, un ensemble non satisfiable de clauses à **deux littéraux chacune**. On appellera  $S_0$  cet ensemble.

**Question 2.** Construire, à partir de  $S_0$  un ensemble non satisfiable de clauses  $S_1$  tel que  $S_0 \subset S_1$ .

**Question 3.** Montrer, sans utiliser la propriété de complétude de la résolution que l'ensemble  $S_0$  est inconsistent.

**Question 4.** Montrer que l'ensemble  $S_2 = \{c_1, c_2, c_4, c_6\}$  est consistant.

**Question 5.** Trouver une clause  $c$  telle que  $S_2 \models c$ .



#### **Exercice 4.** $((1, 1, 1) - (1) - (1))$

**Question 1.** Ecrire les énoncés suivants dans le langage des prédicats du premier ordre :

E<sub>1</sub>. Ceux qui trichent n'ont pas de mérite.

E<sub>2</sub>. Le plus fort d'entre tous n'est pas le plus juste d'entre tous.

E<sub>3</sub>. Si deux nombres ont le même successeur, alors ils sont égaux.

#### **Question 2.**

Lesquelles des expressions suivantes ne sont pas des formules :

exp.1  $\forall x, y (P(y) \rightarrow Q(x))$

exp.2  $P(y) \rightarrow Q(x) \rightarrow P(f(y))$

exp.3  $\neg Q(P(z))$

exp.4  $f(x, g(x))$

#### **Question 3.**

Soient  $\beta = \forall x P(y, x) \rightarrow Q(x)$  et  $t = g(x)$ .

- $t$  est-il libre pour  $x$  dans  $\beta$  ?
- $t$  est-il libre pour  $y$  dans  $\beta$  ?

**N. B. Remettre un carnet d'examen sans feuille intercalaire.**

## Correction

### Exercice 1. (2, 2)

**Question 1.** On considère  $\Gamma$  et  $\Delta \subset \Gamma$  deux ensembles de formules d'un langage propositionnel L. Soient  $\beta_1$  et  $\beta_2$  deux formules de L telles que :

$$\Gamma \models \beta_1 \text{ et } \Delta \models \beta_2$$

Laquelle ou lesquelles des propositions suivantes est (sont) valide(s) ?

$P_1 : \Gamma \cup \{\neg\beta_1\}$  satisfiable. **(non valide)**

$P_2 : \Gamma \cup \{\neg\beta_2\}$  non satisfiable. **(valide)**

$P_3 : \Gamma \cup \{\neg\beta_1 \vee \neg\beta_2\}$  satisfiable. **(non valide)**

$P_4 : \Delta \cup \{\neg\beta_1\}$  satisfiable. **(non valide)**

**Question 2.** On considère  $\Gamma$ ,  $\Delta_1 \subset \Gamma$  et  $\Delta_2 \subset \Gamma$  trois ensembles de formules de L et  $\alpha_1$  et  $\alpha_2$  deux formules de L telles que :

$$\Gamma \models \alpha_1 \vee \alpha_2 \text{ et } \Delta_1 \models \neg\alpha_1 \text{ et } \Delta_2 \models \neg\alpha_2$$

Laquelle ou lesquelles des propositions suivantes est (sont) valide(s) ?

$P_1 : \Gamma$  est non satisfiable. **(valide)**

$P_2 : \Delta_1 \cup \Delta_2$  non satisfiable. **(non valide)**

$P_3 : \Delta_1$  ou  $\Delta_2$  non satisfiable. **(non valide)**

$P_4 : \Gamma$  contient un sous ensemble non satisfiable. **(valide)**

### Exercice 2. (1)

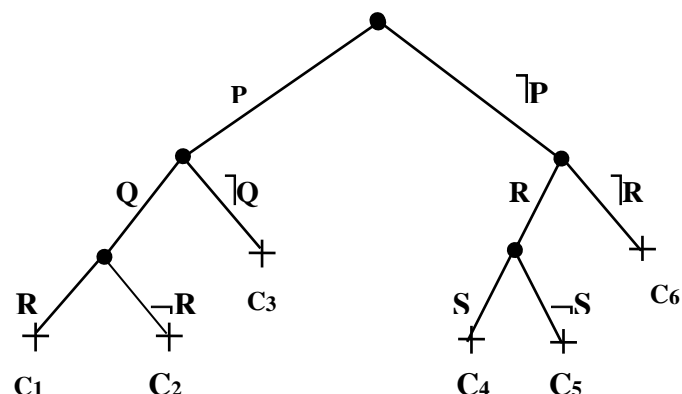
$S_3$  est à V si  $S_1 = S_2 = V$  ou bien  $S_1 = S_2 = F$ .

$$S_3 = S_1 \leftrightarrow S_2$$

### Exercice 3. (2, 2, 2, 2, 2)

**Question 1.** Construire, à partir de l'arbre sémantique clos de la figure ci-dessous, un ensemble non satisfiable de clauses à **deux littéraux chacune**. On appellera  $S_0$  cet ensemble.

$$S_0 = \{C_1 : \neg P \vee \neg R, C_2 : \neg Q \vee R, C_3 : \neg P \vee Q, C_4 : P \vee \neg S, C_5 : \neg R \vee S, C_6 : P \vee R\}$$



$S_1 = S_0 \cup \{\text{on peut ajouter une ou + clauses}\}$

**Question 3.** Montrer, sans utiliser la propriété de complétude de la résolution que l'ensemble  $S_0$  est inconsistant.

$C_1 : \neg P \vee \neg R$

$C_2 : \neg Q \vee R$

$C_3 : \neg P \vee Q$

$C_4 : P \vee \neg S$

$C_5 : \neg R \vee S$

$C_6 : P \vee R$

$C_7 : \neg P \vee \neg Q \quad \text{res}(C_1, C_2)$

$C_8 : \neg P \quad \text{res}(C_3, C_7)$

$C_9 : P \vee \neg R \quad \text{res}(C_4, C_5)$

$C_{10} : P \quad \text{res}(C_4, C_5)$

$C_{11} : \square \quad \text{res}(C_8, C_{10})$

**Question 4.** Montrer que l'ensemble  $S_2 = \{c_1, c_2, c_4, c_6\}$  est consistant.

La valuation :  $\{\neg P, \neg Q, \neg S, R\}$  satisfait  $S_2$ .

**Question 5.** Trouver une clause  $c$  telle que  $S_2 \models c$ .

Prendre une clause déduite de  $S_2$ ,  $\neg P \vee \neg Q$  par exemple.

#### **Exercice 4.** $((1, 1, 1) - (1) - (1))$

**Question 1.** Ecrire les énoncés suivants dans le langage des prédicats du premier ordre :

$T(x)$  :  $x$  est un tricheur.

$M(x)$  :  $x$  n'a pas de mérite.

E<sub>1</sub>. Ceux qui trichent n'ont pas de mérite.

$$\forall x (T(x) \rightarrow \neg M(x))$$

$F(x, y)$  :  $x$  est plus fort que  $y$ .

$J(x, y)$  :  $x$  est plus juste que  $y$ .

E<sub>2</sub>. Le plus fort d'entre tous n'est pas le plus juste d'entre tous.

$$\forall x (\forall y (D(x, y) \wedge F(x, y)) \rightarrow \neg \forall y J(x, y))$$

$N(x)$  :  $x$  est un nombre.

$E(x, y)$  :  $x$  et  $y$  sont égaux.

$s(x)$  = au successeur de  $x$ .

E<sub>3</sub>. Si deux nombres ont le même successeur, alors ils sont égaux.

$$\forall x \forall y (E(s(x), s(y)) \rightarrow E(x, y))$$