

Contrôle intermédiaire**Durée 1 heure 30****Tout document interdit****Exercice 1** (2)

On considère deux circuits logiques C_1 et C_2 à n entrées et une sortie chacun. Donner l'expression logique d'un circuit qui permettrait de vérifier que les deux circuits délivrent les mêmes sorties quels que soient l'état de leurs entrées.

Exercice 2 (2-2)

Soit $\Gamma, \Gamma_1, \Gamma_2, \Gamma_3$ les quatre ensembles suivants :

$$\begin{array}{llll} \Gamma : \{\alpha_1 \vee \beta_1 \vee \gamma_1 & \Gamma_1 : \{\alpha_1 \vee \beta_1 & \Gamma_2 : \{\beta_1 \vee \gamma_1 & \Gamma_3 : \{\alpha_1 \vee \gamma_1 \\ \alpha_2 \vee \beta_2 \vee \gamma_2 & \alpha_2 \vee \beta_2 & \beta_2 \vee \gamma_2 & \alpha_2 \vee \gamma_2 \\ \alpha_3 \vee \beta_3 \vee \gamma_3\} & \alpha_3 \vee \beta_3\} & \beta_3 \vee \gamma_3\} & \alpha_3 \vee \gamma_3\} \end{array}$$

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

1. Toute valuation qui satisfait Γ_1 ou Γ_2 ou Γ_3 satisfait Γ .
2. Toute valuation (toute ligne du TV) qui satisfait Γ satisfait également Γ_1 ou Γ_2 ou Γ_3 .

Exercice 3 (4-4)

Ali, Omar et Saïd veulent constituer une équipe pour travailler leur projet.

- Ali veut inviter Karima ou Aghiles mais il ne veut pas de la présence de Yasmine et Karima en même temps.
- Omar veut inviter Yasmine ou Aghiles mais pas Karima et Rachid en même temps.
- Saïd propose d'inviter Karima ou Yasmine ou Rachid mais ne veut pas des trois en même temps.

On sait par ailleurs que :

- Karima et Yasmine sont d'excellentes amies. La première ne vient que si et seulement si la seconde vient ;
- Si Rachid est dans le groupe, Aghiles refusera d'y être.

Montrer en utilisant un arbre sémantique puis la résolution que nos trois amis ne réussiront pas à former leur équipe ?

Exercice 4 (3)

Lesquelles des expressions suivantes sont des formules du premier ordre et lesquelles ne le sont pas ?

$$E1. \forall u \forall y (P(u, f(u)) \wedge \neg P(a, y))$$

$$E2. \forall x, y (P(x, y) \rightarrow Q(a, y))$$

$$E3. \forall x (P(x, y) \rightarrow \exists y Q(x))$$

$$E4. \forall P (P(x) \rightarrow P(x))$$

$$E5. \models \exists y (P(x) \rightarrow Q(y))$$

$$E6. \forall x \exists y (P(x, y) \rightarrow (Q(x) \rightarrow P(x)))$$

Exercice 5 (3)

Ecrire les énoncés suivants dans le langage des prédicats du premier ordre :

e1 : Chaque étudiant a un binôme.

e2 : Certains étudiants n'ont pas de binôme.

N.B. Remettre un cahier d'examen sans intercalaire.

Exercice 1 (2)

$S_1 \leftrightarrow S_2$ où S_1 et S_2 représentent les sorties de C_1 et C_2

Exercice 2 (2-2)

Soit $\Gamma, \Gamma_1, \Gamma_2, \Gamma_3$ les quatre ensembles suivants :

$$\begin{array}{llll} \Gamma : \{ \alpha_1 \vee \beta_1 \vee \gamma_1 & \Gamma_1 : \{ \alpha_1 \vee \beta_1 & \Gamma_2 : \{ \beta_1 \vee \gamma_1 & \Gamma_3 : \{ \alpha_1 \vee \gamma_1 \\ \alpha_2 \vee \beta_2 \vee \gamma_2 & \alpha_2 \vee \beta_2 & \beta_2 \vee \gamma_2 & \alpha_2 \vee \gamma_2 \\ \alpha_3 \vee \beta_3 \vee \gamma_3 \} & \alpha_3 \vee \beta_3 \} & \beta_3 \vee \gamma_3 \} & \alpha_3 \vee \gamma_3 \} \end{array}$$

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

1. Toute valuation qui satisfait Γ_1 ou Γ_2 ou Γ_3 satisfait Γ .
2. Toute valuation (toute ligne du TV) qui satisfait Γ satisfait également Γ_1 ou Γ_2 ou Γ_3 .

Réponse 1. Toute valuation qui satisfait Γ_1 satisfait soit $\alpha_i \vee \beta_i$ pour tout i tq $1 \leq i \leq 3$ donc satisfait $\alpha_i \vee \beta_i \vee \gamma_i$ pour tout i tq $1 \leq i \leq 3$ et par conséquent satisfait Γ . Idem pour Γ_2 , et Γ_3 .

Réponse 1. La réponse est non. Il suffit de prendre une valuation ν qui satisfait α_1, γ_2 et β_3 et ne satisfait pas les autres formules de Γ :

- ν qui satisfait α_1 , mais ne satisfait pas $\beta_1 \vee \gamma_1$ donc ne satisfait pas Γ_2 ;
- ν qui satisfait γ_2 , mais ne satisfait pas $\alpha_2 \vee \beta_2$ donc ne satisfait pas Γ_1 ;
- ν qui satisfait β_3 , mais ne satisfait pas $\alpha_3 \vee \gamma_3$ donc ne satisfait pas Γ_3 .

Exercice 3 (4-4)

0,5 point par formule soit 2.5 pour toutes les formules –

1 point pour la forme clausale

2,5 pour l'arbre sémantique

2 points pour la résolution

Ali, Omar et Saïd veulent constituer une équipe pour travailler leur projet.

- Ali veut inviter Karima ou Aghiles mais il ne veut pas de la présence de Yasmine et Karima en même temps :

$$\alpha_A : (K \vee A) \wedge (\neg Y \vee \neg K)$$

- Omar veut inviter Yasmine ou Aghiles mais pas Karima et Rachid en même temps.

$$\alpha_O : (Y \vee A) \wedge (\neg K \vee \neg R)$$

- Saïd propose d'inviter Karima ou Yasmine ou Rachid mais ne veut pas des trois en même temps.

$$\alpha_S : (K \vee Y \vee R) \wedge (\neg K \vee \neg Y \vee \neg R)$$

On sait par ailleurs que :

- Karima et Yasmine sont d'excellentes amies. La première ne vient que si et seulement si la seconde vient : $\beta_1 : K \leftrightarrow Y \equiv (K \rightarrow Y) \wedge (Y \rightarrow K) \equiv (\neg K \vee Y) \wedge (\neg Y \vee K)$
- Si Rachid est dans le groupe, Aghiles refusera d'y être : $\beta_2 : R \rightarrow \neg A \equiv R \vee \neg A$

Montrer en utilisant un arbre sémantique puis la résolution que nos trois amis ne réussiront pas à former leur équipe ?

Les trois amis ne réussiront pas à former leur équipe si leur discours est non satisfiable

Avec la résolution :

Les trois amis ne réussiront pas à former leur équipe si leur discours est inconsistant, i-e si à partir de S l'ensemble des clauses issu des formules α_A , α_O , α_s, β_1 et β_2 on peut déduire la clause vide

1. $K \vee A$
2. $\neg Y \vee \neg K$
3. $Y \vee A$
4. $\neg K \vee \neg R$
5. $K \vee Y \vee R$
6. $\neg K \vee \neg Y \vee \neg R$
7. $\neg K \vee Y$
8. $\neg Y \vee K$
9. $\neg R \vee \neg A$
10. $A \vee \neg R$ res(1,4)
11. $\neg R$ res(9,10)
12. $K \vee Y$ res(5,11)
13. Y res(7,12)
14. $\neg K$ res(2,13)
15. K res(8,13)
16. \square res(14,15)

Exercice 4 (3) (0.5 par réponse juste)

Lesquelles des expressions suivantes sont des formules du premier ordre et lesquelles ne le sont pas ?

E1. $\forall u \forall y (P(u, f(u)) \wedge \neg P(a, y))$

E2. $\forall x, y (P(x, y) \rightarrow Q(a, y))$

E3. $\forall x (P(x, y) \rightarrow \exists y Q(x))$

E4. $\forall P (P(x) \rightarrow P(x))$

E5. $\models \exists y (P(x) \rightarrow Q(y))$ —————

E6. $\forall x \exists y (P(x, y) \rightarrow (Q(x) \rightarrow P(x)))$

Exercice 5 (3)

Ecrire les énoncés suivants dans le langage des prédicats du premier ordre :

e1 : Chaque étudiant a un binôme

$$\forall x (E(x) \rightarrow \exists y (E(y) \wedge B(y, x)))$$

1.5 point

e2 : Certains étudiants n'ont pas de binôme.

$$\exists x E(x) \wedge \forall y (E(y) \rightarrow \neg B(y, x))$$

1.5 point