

Durée 1h30 heures
Tout document interdit

NOM :**Prénom** :**Groupe** :

N.B. Tout exercice dont les réponses sont toutes cochées ou dont aucune réponse n'est cochée sera sanctionné par un 0.

1. Cocher la ou les propositions que vous jugez valides : (1)

On désigne par α la formule : $(\neg P \vee Q \vee R) \wedge (\neg P \vee Q \vee S) \wedge (P \vee R)$ et par β : $(P \vee R) \wedge (\neg P \vee Q)$

☐ $\alpha \rightarrow \beta$ ☐ $\alpha \equiv \beta$ ☒ $\beta \rightarrow \alpha$ ☐ α est vraie ssi β est vraie

Explication. Nous retrouvons la clause $\neg P \vee Q$ dans les clauses $(\neg P \vee Q \vee R)$ et $(\neg P \vee Q \vee S)$. On dira dans ce cas que la clause $(\neg P \vee Q)$ subsume les clauses $(\neg P \vee Q \vee R)$ et $(\neg P \vee Q \vee S)$.

Barème : +1 par réponse juste et -0.5 par réponse fausse

2. On considère l'ensemble S de clauses tel que : $\{ \neg P \vee \neg Q, P \vee Q \}$ (1.5)

Laquelle ou lesquelles des formules suivantes sont des résolvantes de S ?

☐ La clause vide (\square)☐ S n'a pas de résolvante☐ S est non satisfiable☒ S a deux résolvantes (écrire lesquelles).☐ S a une seule résolvante (écrire laquelle)

$\neg P \vee P$
 $Q \vee \neg Q$

Barème : +0,5 par réponse juste et -0.5 par réponse fausse

3. Soient Σ un ensemble de formules. Cocher la ou les propositions que vous jugez valides (1)☐ Si Σ est satisfiable alors $\Sigma \models \beta$ quelle que soit β .☐ Si Σ est satisfiable alors $\Sigma \models \beta$ ou bien $\Sigma \models \neg\beta$ ☒ Si Σ est non satisfiable alors $\Sigma \models \beta$ quelle que soit β .

Barème : +1 par réponse juste et -0.5 par réponse fausse

4. Soient Σ un ensemble satisfiable de formules et β une formule n'appartenant pas à Σ . Cochez la ou les proposition(s) que vous jugez valides puis la (les) démontrer (au verso). (4)☒ $\Sigma \models \beta \vee \neg\beta$ La valeur de vérité de $\beta \vee \neg\beta$ est toujours V.☐ $\Sigma \models \beta$ ou bien $\Sigma \models \neg\beta$ Contre exemple : $\Sigma : \{P \rightarrow Q, P\}$ et $\beta = R$ ☒ $\Sigma \cup \{ \beta \}$ ou bien $\Sigma \cup \{ \neg\beta \}$ satisfiable(s) (le 'ou' est inclusif). Exemple : $\Sigma : \{P\}$ et $\beta = R$ ☐ $\Sigma \cup \{ \beta \}$ ou $\Sigma \cup \{ \neg\beta \}$ non satisfiable(s) n'est pas valide. Exemple : $\Sigma : \{P\}$ et $\beta = R$

Barème : +1 par réponse juste et -1 par réponse fausse (démonstration sur 2 points)

5. Soit S un ensemble de clauses contenant les variables propositionnelles P_1, P_2, \dots, P_n . Compléter les propositions suivantes. (2)

– Tout arbre sémantique complet pour S comporte : 2^n branches.

– Tout arbre sémantique complet pour S a une profondeur égale à n arcs

Barème : +1 par réponse juste et -0.5 par réponse fausse

6. Cocher la ou les formules logiquement équivalente(s) de la formule $\alpha : \exists x \forall y P(x, y)$. (0.5)

$$\oplus \exists y \forall x P(y, x)$$

$$\square \forall x \exists y \neg P(x, y)$$

$$\square \exists x \forall y P(y, x)$$

$$\square \neg \forall x \exists y P(x, y)$$

Barème : +0,5 par réponse juste et -0.5 par réponse fausse