

Commencé le	mardi 6 octobre 2020, 13:32
État	Terminé
Terminé le	mardi 6 octobre 2020, 13:55
Temps mis	22 min 38 s
Points	14,57/17,00
Note	17,14 sur 20,00 (86%)

Question 1

Correct

Note de 1,00 sur 1,00

Quelles sont les variables libres de la formule :

$$[\forall y (p(x) \Rightarrow \neg r(x,y))] \vee [(\exists x q(x)) \wedge (\forall y r(x,y))]$$

Veuillez choisir une réponse :

- ☐ {y}
- ☐ {x,y}
- ☐ aucune
- ☒ {x} ✓

La réponse correcte est : {x}

Question 2

Correct

Note de 1,00 sur 1,00

Cochez toutes les réponses (et elles seules) qui s'appliquent à la formule :

$$[q(y) \wedge (\forall x p(x))] \Rightarrow (\exists z q(z) \wedge \forall y q(y))$$

Veuillez choisir au moins une réponse :

- ☐ x est une variable libre
- ☒ x est une variable liée ✓
- ☒ y est une variable libre ✓
- ☒ y est une variable liée ✓
- ☐ z est une variable libre
- ☒ z est une variable liée ✓

Les réponses correctes sont : x est une variable liée, y est une variable libre, y est une variable liée, z est une variable liée

Question 3

Partiellement correct

Note de 0,67 sur 1,00

pour cette question,

- x et y sont des variables
- a et b sont des constantes
- f est une fonction d'arité 1
- g est une fonction d'arité 2
- p est un prédicat d'arité 1
- r est un prédicat d'arité 2
- U est une proposition

parmi les expressions suivantes, cochez celles (et elles seules) qui sont des formules syntaxiquement correctes

Veillez choisir au moins une réponse :

- ☒ $\forall x \forall y [r(g(x,a),f(y)) \wedge r(y,x)]$ ✓
- ☐ $\forall x p(f(x,x))$
- ☐ $U(a)$
- ☒ $\forall x [p(g(f(x),b)) \vee \neg U]$ ✓
- ☒ $\forall y [\neg g(y,a) \wedge p(y)]$ ✗ On ne peut pas nier une fonction
- ☒ $\forall x \forall y [r(a,g(x,y)) \Rightarrow p(x)]$ ✓

Les réponses correctes sont : $\forall x \forall y [r(a,g(x,y)) \Rightarrow p(x)]$, $\forall x \forall y [r(g(x,a),f(y)) \wedge r(y,x)]$, $\forall x [p(g(f(x),b)) \vee \neg U]$

Question 4

Partiellement correct

Note de 0,50 sur 1,00

pour cette question,

- x et y sont des variables
- a est une constante
- f est une fonction d'arité 1
- g est une fonction d'arité 2
- p est un prédicat d'arité 1
- r est un prédicat d'arité 2
- U est une proposition

parmi les expressions suivantes, cochez celles qui sont des atomes

Veillez choisir au moins une réponse :

- ☐ $\neg p(x)$
- ☒ $p(g(x,a))$ ✓
- ☐ U
- ☐ $r(f(x))$
- ☐ $g(a,x)$
- ☐ $p(f(g(a)))$

Les réponses correctes sont : U , $p(g(x,a))$

Question 5

Correct

Note de 1,00 sur 1,00

pour cette question,

- x et y sont des variables
- a et b sont des constantes
- f est une fonction d'arité un
- g est une fonction d'arité deux
- p est un prédicat d'arité 1
- r est un prédicat d'arité 2
- U est une proposition

parmi les expressions suivantes, cochez celles qui sont des termes

Veillez choisir au moins une réponse :

- ☐ $r(f(a),f(b))$
- ☒ $f(g(f(a),f(b)))$ ✓
- ☒ $g(a,y)$ ✓
- ☒ x ✓
- ☒ $f(b)$ ✓
- ☒ a ✓

Les réponses correctes sont : a , x , $f(b)$, $g(a,y)$, $f(g(f(a),f(b)))$

Question 6

Correct

Note de 1,00 sur 1,00

Cochez toutes les réponses exactes et elles seules.

On se place dans la logique des prédicats du premier ordre, P et Q sont des propositions.

La formule $(P \Rightarrow Q) \wedge (\neg P \Rightarrow \neg Q)$

Veillez choisir une réponse :

- ☐ fausse
- ☒ satisfaisable mais pas universellement valide ✓
- ☐ est universellement valide

La réponse correcte est : satisfaisable mais pas universellement valide

Question 7

Correct

Note de 1,00 sur 1,00

On se place dans la logique des prédicats du premier ordre, P, Q et R sont des propositions.

Dans la formule φ ci-dessous, par quel opérateur remplacer le '?' pour que φ devienne universellement valide

$$\varphi : [P \Rightarrow (Q \Rightarrow R)] \Rightarrow [(P ? Q) \Rightarrow R]$$

Veuillez choisir une réponse :

- ☒ \wedge ✓
- ☐ Aucun des opérateurs proposés ne permet de rendre φ universellement valide
- ☐ \Rightarrow
- ☐ \vee

Votre réponse est correcte.

La réponse correcte est : \wedge

Question 8

Correct

Note de 1,00 sur 1,00

Pour cette question,

- x est une variable
- p et q sont des prédicats d'arité 1

Soient les formules

$$\Phi_1 : [\exists x p(x)] \Rightarrow [\exists x (p(x) \wedge q(x))]$$

$$\Phi_2 : [\exists x p(x)] \Rightarrow [\exists x (p(x) \vee q(x))]$$

Cochez tout ce qui est vrai et seulement ce qui est vrai

Veuillez choisir au moins une réponse :

- ☐ Φ_1 est universellement valide
- ☐ Φ_2 est satisfaisable mais pas universellement valide
- ☐ Φ_1 est fausse
- ☒ Φ_2 est universellement valide ✓
- ☐ Φ_2 est fausse
- ☒ Φ_1 est satisfaisable mais pas universellement valide ✓

Les réponses correctes sont : Φ_2 est universellement valide, Φ_1 est satisfaisable mais pas universellement valide

Question 9

Correct

Note de 1,00 sur 1,00

En notant

 $a(x)$: x est un avion $o(x)$: x est un oiseau $v(x)$: x vole

Une formulation en calcul des prédicats de :

Les avions ne sont pas des oiseaux mais ils volent

est :

Veuillez choisir au moins une réponse :

☒ $\forall x [\neg a(x) \vee (v(x) \wedge \neg o(x))]$ ✓☐ Aucune des formules proposée☒ $\forall x [a(x) \Rightarrow (v(x) \wedge \neg o(x))]$ ✓☐ $\forall x [a(x) \wedge v(x) \subset \neg o(x)]$ Les réponses correctes sont : $\forall x [a(x) \Rightarrow (v(x) \wedge \neg o(x))]$, $\forall x [\neg a(x) \vee (v(x) \wedge \neg o(x))]$

Question 10

Correct

Note de 2,00 sur 2,00

On introduit un langage dans lequel

- $joue(x,y)$ est un prédicat binaire qui signifie que la personne x joue au jeu y
- $aime(x,y)$ est un prédicat binaire qui signifie que la personne x aime le jeu y

Établir les correspondances

$\forall x \forall y [aime(x,y) \Rightarrow joue(x,y)]$	Si quelqu'un aime un jeu, il y joue	✓
$\forall x \exists y [aime(x,y) \wedge joue(x,y)]$	Tout le monde aime et joue à (au moins) un jeu	✓
$\exists x \forall y [aime(x,y) \Rightarrow joue(x,y)]$	Quelqu'un joue à tous les jeux qu'il aime	✓
$\exists x \forall y [joue(x,y) \Rightarrow aime(x,y)]$	Quelqu'un ne joue qu'à ce qu'il aime	✓
$\forall y \exists x [aime(x,y) \wedge joue(x,y)]$	Tout jeu est aimé et joué par au moins une personne	✓
$\forall x \forall y [joue(x,y) \Rightarrow aime(x,y)]$	Si quelqu'un joue à un jeu, il aime ce jeu	✓

Votre réponse est correcte.

La réponse correcte est : $\forall x \forall y [aime(x,y) \Rightarrow joue(x,y)] \rightarrow$ Si quelqu'un aime un jeu, il y joue, $\forall x \exists y [aime(x,y) \wedge joue(x,y)] \rightarrow$ Tout le monde aime et joue à (au moins) un jeu, $\exists x \forall y [aime(x,y) \Rightarrow joue(x,y)] \rightarrow$ Quelqu'un joue à tous les jeux qu'il aime, $\exists x \forall y [joue(x,y) \Rightarrow aime(x,y)] \rightarrow$ Quelqu'un ne joue qu'à ce qu'il aime, $\forall y \exists x [aime(x,y) \wedge joue(x,y)] \rightarrow$ Tout jeu est aimé et joué par au moins une personne, $\forall x \forall y [joue(x,y) \Rightarrow aime(x,y)] \rightarrow$ Si quelqu'un joue à un jeu, il aime ce jeu

Question 11

Correct

Note de 2,00 sur 2,00

On introduit un langage dans lequel :

- $j0$ est une constante qui représente le premier jeu de l'histoire
- $\text{joue}(x,y)$ est un prédicat binaire qui signifie que la personne x joue au jeu y
- $\text{aime}(x,y)$ est un prédicat binaire qui signifie que la personne x aime le jeu y

Établir les correspondances

$\forall x [\text{aime}(x,j0) \Rightarrow \text{joue}(x,j0)]$

Si on aime le premier jeu de l'histoire, on y joue



$\exists x [\text{aime}(x,j0) \Rightarrow (\forall x \text{ aime}(x,j0))]$

Quelqu'un n'aime pas le premier jeu de l'histoire ou tout le monde l'aime



$\forall x [\neg \text{joue}(x,j0) \wedge \neg \text{aime}(x,j0)]$

Personne n'aime ni ne joue au premier jeu de l'histoire



$\forall x [\text{joue}(x,j0) \Rightarrow \text{aime}(x,j0)]$

Si on joue au premier jeu de l'histoire, on l'aime



$\forall x \text{ joue}(x,j0)$

Tout le monde joue au premier jeu de l'histoire



$\exists x [\text{joue}(x,j0) \wedge \neg \text{aime}(x,j0)]$

Il y a quelqu'un qui n'aime pas le premier jeu de l'histoire, mais qui y joue



Votre réponse est correcte.

La réponse correcte est : $\forall x [\text{aime}(x,j0) \Rightarrow \text{joue}(x,j0)] \rightarrow$ Si on aime le premier jeu de l'histoire, on y joue, $\exists x [\text{aime}(x,j0) \Rightarrow (\forall x \text{ aime}(x,j0))]$ \rightarrow Quelqu'un n'aime pas le premier jeu de l'histoire ou tout le monde l'aime, $\forall x [\neg \text{joue}(x,j0) \wedge \neg \text{aime}(x,j0)] \rightarrow$ Personne n'aime ni ne joue au premier jeu de l'histoire, $\forall x [\text{joue}(x,j0) \Rightarrow \text{aime}(x,j0)] \rightarrow$ Si on joue au premier jeu de l'histoire, on l'aime, $\forall x \text{ joue}(x,j0) \rightarrow$ Tout le monde joue au premier jeu de l'histoire, $\exists x [\text{joue}(x,j0) \wedge \neg \text{aime}(x,j0)] \rightarrow$ Il y a quelqu'un qui n'aime pas le premier jeu de l'histoire, mais qui y joue

Question 12

Partiellement correct

Note de 1,50 sur 2,00

On introduit un langage dans lequel

- $p(x)$ est un prédicat qui signifie que x est un élément de l'ensemble E
- $q(x)$ est un prédicat qui signifie que x est un élément de l'ensemble F

Établir les correspondances

$\forall x [p(x) \Rightarrow \neg q(x)]$

Les ensembles E et F n'ont aucun élément commun (= sont disjoints)



$\forall x [p(x) \Rightarrow q(x)]$

L'ensemble E est inclus dans l'ensemble F



$\exists x [p(x) \wedge q(x)]$

L'union des deux ensembles E et F n'est pas l'ensemble vide



$\forall x [\neg p(x) \Rightarrow q(x)]$

L'union des deux ensembles E et F est le domaine tout entier



Votre réponse est partiellement correcte.

Vous en avez sélectionné correctement 3.

La réponse correcte est : $\forall x [p(x) \Rightarrow \neg q(x)] \rightarrow$ Les ensembles E et F n'ont aucun élément commun (= sont disjoints), $\forall x [p(x) \Rightarrow q(x)] \rightarrow$ L'ensemble E est inclus dans l'ensemble F , $\exists x [p(x) \wedge q(x)] \rightarrow$ L'intersection des deux ensembles E et F est non vide, $\forall x [\neg p(x) \Rightarrow q(x)] \rightarrow$ L'union des deux ensembles E et F est le domaine tout entier

Question 13

Correct

Note de 1,00 sur 1,00

On considère le schéma de base de données suivant :

- *cuisinier*(*IdCuisinier*, *Nom*, *Prenom*)
- *ingredient*(*IdIngredient*, *NomIngredient*, *Allergene*)
- *plat*(*IdPlat*, *NomPlat*, *CategoriePlat*)
- *recette*(*IdRecette*, *IdPlat*, *IdCuisinier*)
- *composition*(*IdRecette*, *IdIngredient*, *Quantite*)

En calcul des prédicats "étendu" avec l'utilisation de l'appartenance à un ensemble \in , une formulation de :

*aucun ingrédient de la recette, notée **x0** dans les formules proposées, n'est allergène* (ces formules ne sont pas des formules closes)

est :

Veuillez choisir une réponse :

- ☒ $\forall z \in \text{composition } \forall i \in \text{ingredient } [$
 $(\mathbf{x0.IdRecette} = z.IdRecette \wedge z.IdIngredient = i.IdIngredient) \Rightarrow \neg i.Allergene$
 $] \checkmark$
- ☐ Aucune des formules proposée
- ☐ $\exists z \in \text{composition } \forall i \in \text{ingredient } [$
 $(\mathbf{x0.IdRecette} = z.IdRecette \wedge z.IdIngredient = i.IdIngredient) \Rightarrow \neg i.Allergene$
 $]$
- ☐ $\forall z \in \text{composition } \forall i \in \text{ingredient } [$
 $\mathbf{x0.IdRecette} = z.IdRecette \wedge z.IdIngredient = i.IdIngredient \wedge \neg i.Allergene$
 $]$
- ☐ $\exists z \in \text{composition } \forall i \in \text{ingredient } [$
 $\mathbf{x0.IdRecette} = z.IdRecette \wedge z.IdIngredient = i.IdIngredient \wedge \neg i.Allergene$
 $]$

La réponse correcte est : $\forall z \in \text{composition } \forall i \in \text{ingredient } [$
 $(\mathbf{x0.IdRecette} = z.IdRecette \wedge z.IdIngredient = i.IdIngredient) \Rightarrow \neg i.Allergene$
 $]$

Question 14

Incorrect

Note de -0,10
sur 1,00

On considère le schéma de base de données suivant :

- *cuisinier*(*IdCuisinier*, *Nom*, *Prenom*)
- *ingredient*(*IdIngredient*, *NomIngredient*, *Allergene*)
- *plat*(*IdPlat*, *NomPlat*, *CategoriePlat*)
- *recette*(*IdRecette*, *IdPlat*, *IdCuisinier*)
- *composition*(*IdRecette*, *IdIngredient*, *Quantite*)

On a par ailleurs une fonction *sansAllergene* qui à toute recette associe **Vrai** si cette recette ne contient aucun ingrédient allergène, et **Faux** sinon.

En calcul des prédicats "étendu" avec l'utilisation de l'appartenance à un ensemble \in , une formulation de :

Tous les cuisiniers font au moins un plat avec une recette sans allergène

est :

Veillez choisir une réponse :

- ☐ Aucune des formules proposée
- ☒ $\forall x \in \text{cuisinier} \exists y \in \text{plat} \exists z \in \text{recette}$
 $[(x.\text{IdCuisinier} = z.\text{IdCuisinier} \wedge y.\text{IdPlat} = z.\text{IdPlat}) \Rightarrow \text{sansAllergene}(z)]$ ✖
- ☐ $\forall x \in \text{cuisinier} \exists y \in \text{plat} \exists z \in \text{recette}$
 $[x.\text{IdCuisinier} = z.\text{IdCuisinier} \wedge y.\text{IdPlat} = z.\text{IdPlat} \wedge \text{sansAllergene}(z)]$
- ☐ $\forall x \in \text{cuisinier} \exists y \in \text{plat} \forall z \in \text{recette}$
 $[(x.\text{IdCuisinier} = z.\text{IdCuisinier} \wedge y.\text{IdPlat} = z.\text{IdPlat}) \Rightarrow \text{sansAllergene}(z)]$
- ☐ $\forall x \in \text{cuisinier} \exists y \in \text{plat} \forall z \in \text{recette}$
 $[x.\text{IdCuisinier} = z.\text{IdCuisinier} \wedge y.\text{IdPlat} = z.\text{IdPlat} \wedge \text{sansAllergene}(z)]$

La réponse correcte est : $\forall x \in \text{cuisinier} \exists y \in \text{plat} \exists z \in \text{recette}$
 $[x.\text{IdCuisinier} = z.\text{IdCuisinier} \wedge y.\text{IdPlat} = z.\text{IdPlat} \wedge \text{sansAllergene}(z)]$