

**L2 Informatique- Logique Mathématiques –**

Conseils : Lisez les questions (recto/verso), commencez par celle que vous trouvez la plus facile.

Calcul de la note :	Question 1 :	Question 2 :	Question 3 :	Total :	/20pts
---------------------	--------------	--------------	--------------	---------	--------

**Question 1: Les Propositions : Validité de formule (7pts)**

$$F = [ ((p \wedge q) \rightarrow r) \rightarrow ((p \rightarrow r) \vee (q \rightarrow r)) ]$$

A/ Utiliser les lois d'équivalences pour démontrer que F est valide (3pts):

$\equiv \neg(\neg(p \wedge q) \vee r) \vee ((\neg p \vee r) \vee (\neg q \vee r))$     pour chaque transformation des 4 '→' (4x0.25)    (1)

$\equiv ((p \wedge q) \wedge \neg r) \vee ((\neg p \vee r) \vee (\neg q \vee r))$     pour loi de De Morgan des 2 parties (2x0.25)    (0,5pts)

$\equiv (p \wedge q \wedge \neg r) \vee (\neg p \vee \neg q \vee r)$     on peut ouvrir les ( ) à l'intérieur de la 2<sup>ème</sup> partie ! (0,5pts)

$\equiv (p \wedge q \wedge \neg r) \vee \neg(p \wedge q \wedge \neg r)$     pour transformer en X et  $\neg X$     (0,5pts)

$\equiv X \vee \neg X$     (0,25pts)

$\equiv$  **VRAI** Donc F est valide    (0,25pts)

B/ Utiliser l'algorithme de Résolution pour démontrer que F est valide (4pts):

$\neg F \equiv \neg [ ((p \wedge q) \rightarrow r) \rightarrow ((p \rightarrow r) \vee (q \rightarrow r)) ]$     pour juste avoir écrit  $\neg F$  (0,5)

$\equiv \neg(\neg(\neg(p \wedge q) \vee r) \vee [(\neg p \vee r) \vee (\neg q \vee r)])$     pour chaque transformation des 4 '→' (4x0.25)

(0,25)
(0,25)
(0,25)
(0,25)

$\equiv (\neg(p \wedge q) \vee r) \wedge \neg[(\neg p \vee r) \vee (\neg q \vee r)]$     étape intermédiaire rien

$\equiv (\neg p \vee \neg q \vee r) \wedge p \wedge \neg r \wedge q \wedge \neg r$     pour ouverture des parenthèses des 2 parties

(0,25 1ère partie)
(0,25 2ème partie)

$$S_{\neg F} = \{ \neg p \vee \neg q \vee r, p, \neg r, q, \neg r \}$$

pour déterminer les 5 clauses ainsi (5 x 0,25)

$$C1 = \neg p \vee \neg q \vee r$$

$$C2 = p \quad C3 = \neg r \quad C4 = q \quad C5 = \neg r$$

ou ainsi !

$$R(C1, C2) = \neg p \vee \neg q \vee r \vee p = \neg q \vee r = C6$$

pour la résolution tout ou rien ! (0,5)

$$R(C6, C3) = \neg q \vee r \vee \neg r = \neg q = C7$$

$$R(C7, C4) = \neg q \vee q = \emptyset$$

Donc F est **valide**

pour valide (0,25)

## Question 2: Les propositions et Les Prédicats: Traduction (3pts)

Soit l'énoncé suivant :

« Tous les étudiants travaillent et tous les étudiants réussiront aux examens. »

A/Traduire l'énoncé au langage des propositions en utilisant des propositions de votre choix (1,5pts):

<p>Donner vos propositions :</p> <p><b>P : Tous les étudiants travaillent (0,5)</b>  <b>Q: Tous les étudiants réussiront aux (0,5) examens</b></p>	<p>Traduction :</p> <p><b>P <math>\wedge</math> Q (0,5)</b></p>
--	---

B/Traduire l'énoncé au langage des prédicats en utilisant des prédicats de votre choix (1,5pts):

<p>Donner vos prédicats :</p> <p><b>E(x) : x est un étudiant (0,25)</b>  <b>T(x) : x travaille (0,25)</b>  <b>R(x) : x réussira aux examens (0,25)</b></p>	<p>Traduction :</p> <p><b><math>\forall x (E(x) \rightarrow T(x)) \wedge \forall x (E(x) \rightarrow R(x))</math></b>  (0,25) (0,25) (0,25)</p>
--	---

**Question 3: Les Prédicats : syntaxe, interprétation selon un domaine, formes standards (10pts)**  
 (Les questions A/, B/ et C/ sont indépendantes !)

A/ Soit une formule  $F$  où  $P, Q$  sont des prédicats respectivement binaire et unaire,  $f, g$  des fonctions unaires,  $x, y$  des variables et  $a, b$  des constantes.

$$F = \forall x Q(x) \rightarrow \forall y (P(f(x), a) \rightarrow P(g(y), b))$$

1/ Donner les termes de cette fonction (ne pas compter les doubles) (3pts) :

**x, f(x), a, y, g(y), b** 6 termes chacun (0,5) (Ici, si l'étudiant cite des faux termes (-0,5)!! Car il ne suffit pas de citer tous et l'enseignant compte les termes justes... trop facile !)

2/ Donner les variables libres et les variables liées en justifiant votre réponse (2pts) !

**x libre** car 1 occurrence libre : 1<sup>er</sup> occurrence de x : liée (0,5) 2<sup>ème</sup> occurrence de x : libre (OU: on peut diviser (0,5)/2: (0,25) : x liée, (0,25) : x libre)  
**y liée** car 1 seule occurrence liée (0,5)

B/ Interprétation : Soit  $P$  un prédicat binaire, on considère la formule  $F$ :

$$F = \forall x \exists y P(x, y)$$

1/ Déterminer la valeur de vérité de  $F$  dans les structures  $S_1$  et  $S_2$  suivantes (3pts) :

$S_1 = (D_1, I_1) : D_1 = \mathbb{N}$  ( $\mathbb{N}$ : ensemble des entiers naturels)  
 et  $I_1(P(x, y)) = \text{Vrai}$  ssi  $x < y$

$F$  vraie ou fausse dans  $S_1$  ? Pourquoi :

**$F$  est VRAI** (1) car :  
 il suffit de prendre toujours  **$y = x + 1$**  ! (0,5)  
 (Bien sûr pour toute autre explication aussi)

$S_2 = (D_2, I_2) : D_2 = N$  ( $N$ : ensemble des entiers naturels)  
 et  $I_2(P(x,y)) = \text{Vrai ssi } x \geq y$ .

$F$  vraie ou fausse dans  $S_2$  ? Pourquoi :

**$F$  est VRAI**

(1)

car :

il suffit de prendre toujours  **$y = x$  !**

(0,5)

(Bien sûr pour toute autre explication aussi)

2/  $F$  est-elle valide? Pourquoi ? **La question est subsidiaire (en plus) !**

**On ne peut rien dire sur la validité de  $F$ , car il faudrait voir toutes les structures (impossible). Il faudrait d'autres méthodes (exemple l'algorithme de Résolution)** (+1)

C/ Donner la Forme Normale Prénexe (FNP) de la formule  $F$  suivante (2pts) :

$$F = (\exists y Q(x,y) \rightarrow \forall x P(x,a)) \vee \forall y \forall x (Q(x,y) \rightarrow P(x,b))$$

$$F = (\neg(\exists y Q(x,y)) \vee \forall x P(x,a)) \vee \forall y \forall x (\neg Q(x,y) \vee P(x,b)) \quad \text{éliminer 1}^{\text{er}} \text{'}\rightarrow\text{' (0,25), 2}^{\text{ème}} \text{'}\rightarrow\text{' (0,25)}$$

$$F = (\forall y \neg Q(x,y) \vee \forall x P(x,a)) \vee \forall y \forall x (\neg Q(x,y) \vee P(x,b)) \quad \neg(\exists x A(x)) = \forall x \neg A(x) \quad (0,25)$$

$$F = \forall y \forall x (\neg Q(x,y) \vee P(x,a)) \vee \forall y \forall x (\neg Q(x,y) \vee P(x,b)) \quad \text{1}^{\text{er}} \text{ transport quantificateurs (0,25)}$$

$$F = \forall y \forall x (\neg Q(x,y) \vee P(x,a)) \vee \forall w \forall z (\neg Q(z,w) \vee P(z,b)) \quad \text{renommage 2}^{\text{ème}} \text{ partie (ou 1}^{\text{ère}} \text{ partie)} \\ \text{car } (\forall x \vee \forall x) \text{ et } (\forall y \vee \forall y) \quad (0,5)$$

$$F = \forall y \forall x \forall w \forall z [(\neg Q(x,y) \vee P(x,a)) \vee (\neg Q(z,w) \vee P(z,b))] \quad \text{2}^{\text{ème}} \text{ transport quantificateurs: FNP (0,5)}$$

Ce barème détaillé est juste indicatif, on peut modifier, exemple :

(0,5) éliminer les  $\rightarrow$

(0,5) 1<sup>er</sup> transport des quantificateurs

(0,5) les 2 renommages de  $x$  et de  $y$  dans la 1<sup>ère</sup> ou la 2<sup>ème</sup> partie.

(0,5) 2<sup>ème</sup> transport des quantificateurs=FNP