Université de Sherbrooke Département d'informatique

MAT115 : Logique et mathématiques discrètes

Examen périodique

Professeur : Marc Frappier

Samedi 14 octobre 2017, 9h à 12h.

Notes importantes :

- Documentation permise.
- Ne dégrafez pas ce questionnaire.
- Répondez dans les espaces prévus à cet effet.
- La correction est, entre autres, basée sur le fait que chacune de vos réponses soit :
 - claire, c'est-à-dire lisible et compréhensible pour le lecteur;
 - précise, c'est-à-dire exacte et sans erreur;
 - concise, c'est-à-dire qu'il n'y ait pas d'élément superflu;
 - complète, c'est-à-dire que tous les éléments requis sont présents.
- nombre de pages de l'examen, incluant celle-ci : 6.

Pondération:

Question	Point
1	30
2	15
3	10
4	10
5	15
6	20
total	100

Nom :	Prenom :						
Signature :	Matricule ·						

- 1. (30 pts) Prouvez les formules suivantes en utilisant seulement les règles d'inférence de la déduction naturelle. Numérotez chaque hypothèse déchargée avec le numéro de l'étape où elle est déchargée (comme dans Panda). Indiquez chaque règle d'inférence utilisée.
 - (a) $\vdash ((\mathbf{b} \land (\mathbf{a} \lor (\mathbf{b} \Rightarrow \mathbf{c}))) \Rightarrow (\mathbf{a} \lor \mathbf{c}))$

Solution:

$$\frac{\frac{(\mathbf{b}\wedge(\mathbf{a}\vee(\mathbf{b}\rightarrow\mathbf{c})))^{(1)}}{(\mathbf{a}\vee(\mathbf{b}\rightarrow\mathbf{c}))}(E\wedge) \qquad \frac{\mathbf{a}^{(2)}}{(\mathbf{a}\vee\mathbf{c})}(I\vee) \qquad \frac{\frac{(\mathbf{b}\rightarrow\mathbf{c})^{(3)} \qquad \frac{(\mathbf{b}\wedge(\mathbf{a}\vee(\mathbf{b}\rightarrow\mathbf{c})))^{(1)}}{\mathbf{b}}(E\wedge)}{(\mathbf{a}\vee\mathbf{c})}(E\wedge)}{(\mathbf{a}\vee\mathbf{c})}(E\vee)^{(2)}(3)}{(I\rightarrow)(1)}$$

(b) $\vdash ((\mathbf{a} \land \neg \mathbf{b}) \Rightarrow \neg (\mathbf{a} \Rightarrow \mathbf{b}))$

Solution:

$$\frac{\frac{(\mathbf{a} \rightarrow \mathbf{b})^{(2)} \qquad \frac{(\mathbf{a} \wedge \neg \mathbf{b})^{(1)}}{\mathbf{a}}(E \wedge)}{\frac{1}{\neg (\mathbf{a} \rightarrow \mathbf{b})}}(E \rightarrow) \qquad \frac{(\mathbf{a} \wedge \neg \mathbf{b})^{(1)}}{\neg \mathbf{b}}(E \wedge)}{\frac{\neg (\mathbf{a} \rightarrow \mathbf{b})}{\neg (\mathbf{a} \rightarrow \mathbf{b})}}(I \rightarrow)(1)}(I \rightarrow)(1)$$

(c) $\vdash (((\mathbf{a} \Rightarrow \mathbf{b}) \land \neg \mathbf{b}) \Rightarrow \neg \mathbf{a})$

Solution:

$$\frac{\frac{((\mathbf{a} \rightarrow \mathbf{b}) \wedge \neg \mathbf{b})^{(1)}}{(\mathbf{a} \rightarrow \mathbf{b})}(E \wedge) \qquad \mathbf{a}^{(2)}}{\mathbf{b}} \xrightarrow{(E \rightarrow)} \qquad \frac{((\mathbf{a} \rightarrow \mathbf{b}) \wedge \neg \mathbf{b})^{(1)}}{\neg \mathbf{b}}(E \wedge)}{(E \wedge)} \xrightarrow{(I \rightarrow)(2)} (I \rightarrow)(1)$$

- 2. (15 pts) Traduisez les énoncés suivants avec le langage de Tarski.
 - (a) Le triangle a et le triangle b sont sur une même ligne. a est à gauche de b. De plus, tous les cubes situés entre le triangle a et le triangle b, et sur la même ligne que a et b, sont petits.

Solution:

$$\mathsf{Triangle}(a) \land \mathsf{Triangle}(b) \land \mathsf{SameRow}(a,b) \land \mathsf{LeftOf}(a,b) \land \\ \forall x ((\mathsf{Square}(x) \land \mathsf{Between}(x,a,b)) \Rightarrow \mathsf{Small}(x))$$

(b) Tous les cubes sont situés entre le triangle a et le triangle b sur une même ligne. a est à gauche de b. De plus, tous les cubes sont petits.

Solution:

$$\mathsf{Triangle}(a) \land \mathsf{Triangle}(b) \land \mathsf{SameRow}(a,b) \land \mathsf{LeftOf}(a,b) \land \\ \forall x (\mathsf{Square}(x) \Rightarrow \mathsf{Between}(x,a,b) \land \mathsf{Small}(x))$$

(c) Une condition suffisante pour que tous les carrés soient petits est que le triangle a soit grand.

Solution:

$$\mathsf{Triangle}(a) \land \mathsf{Large}(a) \Rightarrow \forall x(\mathsf{Square}(x) \Rightarrow \mathsf{Small}(x))$$

(d) Une condition nécessaire pour que le triangle a soit grand est que tous les carrés soient petits.

Solution:

$$\mathsf{Triangle}(a) \land \mathsf{Large}(a) \Rightarrow \forall x(\mathsf{Square}(x) \Rightarrow \mathsf{Small}(x))$$

(e) Le plus grand carré est plus petit que le plus grand triangle.

Solution:

$$\exists x (\mathsf{Square}(x) \land (\forall z (\mathsf{Square}(z) \land x <> z \Rightarrow \mathsf{Smaller}(z, x))) \land \\ \exists y (\mathsf{Triangle}(y) \land (\forall z (\mathsf{Triangle}(z) \land y <> z \Rightarrow \mathsf{Smaller}(z, y))) \land \\ \mathsf{Smaller}(x, y)))$$

3. (10 pts) Considérez les formules suivantes :

$$\neg (X_1 \Rightarrow X_2) \Rightarrow (X_2 \lor \neg X_3) \tag{1}$$

$$\neg X_2$$
 (2)

$$\neg X_1$$
 (3)

(a) Donnez la table de vérité de ces trois formules.

Solution:

					_							_	_					
no	X1	X2	Х3	_	(X1	\uparrow	X2)	\Rightarrow	(X2	V		_	X3)	Γ	X2	Γ	X1
1	0	0	0	0		0	1	0	1	0	1		1	0	1	0	1	0
2	0	0	1	0		0	1	0	1	0	0		0	1	1	0	1	0
3	0	1	0	0		0	1	1	1	1	1		1	0	0	1	1	0
4	0	1	1	0		0	1	1	1	1	1		0	1	0	1	1	0
5	1	0	0	1		1	0	0	1	0	1		1	0	1	0	0	1
6	1	0	1	1		1	0	0	0	0	0		0	1	1	0	0	1
7	1	1	0	0		1	1	1	1	1	1		1	0	0	1	0	1
8	1	1	1	0		1	1	1	1	1	1		0	1	0	1	0	1

(b) Existe-t-il un modèle pour ces trois formules? Justifiez.

Solution: Oui, la ligne 1 et la ligne 2.

(c) Est-ce que la formule (3) est une conséquence logique de (1) et (2)? Justifiez.

Solution: Non, à cause de la ligne 5.

(d) Est-ce que ces trois formules sont cohérentes? Justifiez.

Solution: Oui, la ligne 1 et la ligne 2 sont des modèles pour les 3 formules.

- 4. (10 pts) Pour les deux sous-questions suivantes, prouvez votre transformation en utilisant les lois de la logique propositionnelle. Justifiez chaque étape de votre preuve par une loi. Pour raccourcir la preuve, vous pouvez invoquer la même loi plusieurs fois dans une même étape. Vous pouvez aussi invoquer commutativité et associativité en même temps qu'une autre loi dans une étape. Donnez la formule la plus simple.
 - (a) Transformez la formule suivante en une formule équivalente en forme normale disjonctive.

$$\neg X_1 \Rightarrow (X_2 \land \neg X_3)$$

Solution:

$$\neg X_1 \Rightarrow (X_2 \land \neg X_3)
\Leftrightarrow \qquad \{ \text{LP-22 } \}
\neg \neg X_1 \lor (X_2 \land \neg X_3)
\Leftrightarrow \qquad \{ \text{LP-21 } \}
X_1 \lor (X_2 \land \neg X_3)$$

(b) Transformez la formule suivante en une formule équivalente en forme normale conjonctive.

$$(X_1 \Rightarrow \neg X_2) \Leftrightarrow (X_2 \land \neg X_3)$$

Solution:

$$\begin{array}{l} (X_1 \Rightarrow \neg X_2) \Leftrightarrow (X_2 \wedge \neg X_3) \\ \Leftrightarrow \qquad \{ \text{ LP-40 } \} \\ ((X_1 \Rightarrow \neg X_2) \Rightarrow (X_2 \wedge \neg X_3)) \wedge ((X_2 \wedge \neg X_3) \Rightarrow (X_1 \Rightarrow \neg X_2)) \\ \Leftrightarrow \qquad \{ \text{ LP-22 quatre fois } \} \\ (\neg (\neg X_1 \vee \neg X_2) \vee (X_2 \wedge \neg X_3)) \wedge (\neg (X_2 \wedge \neg X_3) \vee (\neg X_1 \vee \neg X_2)) \\ \Leftrightarrow \qquad \{ \text{ LP-18 } \} \\ ((\neg \neg X_1 \wedge \neg \neg X_2) \vee (X_2 \wedge \neg X_3)) \wedge (\neg (X_2 \wedge \neg X_3) \vee (\neg X_1 \vee \neg X_2)) \\ \Leftrightarrow \qquad \{ \text{ LP-17 } \} \\ ((\neg \neg X_1 \wedge \neg \neg X_2) \vee (X_2 \wedge \neg X_3)) \wedge ((\neg X_2 \vee \neg \neg X_3) \vee (\neg X_1 \vee \neg X_2)) \\ \Leftrightarrow \qquad \{ \text{ LP-21 } \} \\ ((X_1 \wedge X_2) \vee (X_2 \wedge \neg X_3)) \wedge ((\neg X_2 \vee X_3) \vee (\neg X_1 \vee \neg X_2)) \\ \Leftrightarrow \qquad \{ \text{ LP-11 deux fois } \} \\ ((X_1 \vee X_2) \wedge (X_1 \vee \neg X_3) \wedge (X_2 \vee X_2) \wedge (X_1 \vee \neg X_3) \wedge ((\neg X_2 \vee X_3) \vee (\neg X_1 \vee \neg X_2)) \\ \Leftrightarrow \qquad \{ \text{ LP-6 } \} \\ ((X_1 \vee X_2) \wedge (X_1 \vee \neg X_3) \wedge X_2 \wedge (X_1 \vee \neg X_3) \wedge ((\neg X_2 \vee X_3) \vee (\neg X_1 \vee \neg X_2)) \\ \Leftrightarrow \qquad \{ \text{ LP-8, LP-10 et LP-6 } \} \\ (X_1 \vee X_2) \wedge (X_1 \vee \neg X_3) \wedge X_2 \wedge (X_1 \vee \neg X_3) \wedge (\neg X_2 \vee X_3 \vee \neg X_1) \end{array}$$

5. (15 pts) Soit les définitions suivantes :

```
MACHINE q5
SETS S=\{s1,s2,s3,s4\}; T=\{t1,t2,t3\}; U=\{u1,u2,u3\}
CONSTANTS r1,r2,r3,r4,r5,r6,r7,r8,r9,r10,r11,S1,T1,T2
PROPERTIES
  r1 = \{(s1,t2), (s2,t2), (s3,t2), (s4,t2)\}
& r2 = \{(t1,u3), (t2,u3), (t3,u3)\}
& r3 = \{(s1,s2), (s2,s3), (s3,s1)\}
\& r4 = (r1;r2)
& r5 = {s1} < |r1|
& r6 = r1 > \{t1\}
& r7 = r1 > {t1}
& r8 = closure1(r3) > {s4}
\& r9 = (r1^{"}; r3)
& r10 = r1 <+ {s1|->t3}
& r11 = iterate(r3,3)
& S1 = dom(r1)
& T1 = ran(r1)
& T2 = r1[{s2}]
END
```

Donnez la valeur des expressions suivantes:

- (a) r4
 - **Solution:** $\{(s1 \mapsto u3), (s2 \mapsto u3), (s3 \mapsto u3), (s4 \mapsto u3)\}$
- (b) r5
 - Solution: $\{(s1 \mapsto t2)\}$
- (c) r6
 - Solution: {}
- (d) r7
 - **Solution:** $\{(s1 \mapsto t2), (s2 \mapsto t2), (s3 \mapsto t2), (s4 \mapsto t2)\}$
- (e) r8
 - Solution: {}
- (f) r9
 - Solution: $\{(t2 \mapsto s1), (t2 \mapsto s2), (t2 \mapsto s3)\}$
- (g) r10
 - **Solution:** $\{(s1 \mapsto t3), (s2 \mapsto t2), (s3 \mapsto t2), (s4 \mapsto t2)\}$
- (h) r11
 - **Solution:** $\{(s1 \mapsto s1), (s2 \mapsto s2), (s3 \mapsto s3)\}$
- (i) S1
 - **Solution:** $\{s1, s2, s3, s4\}$
- (j) T1
 - Solution: $\{t2\}$
- (k) T2
 - Solution: $\{t2\}$

6. (20 pts) Soit les définitions suivantes inspirées du devoir 3 :

```
MACHINE q6
SETS Personne={h1,h2,h3,h4,h5,h6,h7,f0,f1,f2}
CONSTANTS Homme,Femme,Parent,DemiFrere,GrandOncle
PROPERTIES
   Homme={h1,h2,h3,h4,h5,h6,h7}
& Femme=Personne-Homme
& Parent = {(f0,h2), (f0,f1), (h1,h2), (h1,f1), (h3,h5), (f1,h5), (f1,h6), (f1,f2), (h4,h6), (h4,f2), (h5,h7)}
```

(a) Définissez par compréhension la relation DemiFrere, qui contient les couples $x \mapsto y$ tels que x est le demi-frère de y. On dit que x est le demi-frère de y ssi x est un homme qui a un seul parent en commun avec y. Dans l'exemple de Parent ci-dessus, h5 est le demi-frère de h6 et f2, et h6 est le demi-frère de h5.

Solution:

```
DemiFrere =
\{(x,y) \mid
    x : Homme
  & x /= y
  & #z1.
          (z1,x): Parent
        & (z1,y) : Parent
        & not(#z2.
           (
             z1 /= z2
           \& (z2,x) :
                        Parent
           & (z2,y):
                        Parent
           ))
        )
}
```

(b) Définissez, en utilisant seulement des opérations sur les relations et les ensembles, la relation GrandOncle. On dit que x est un grand oncle de y ssi x est un homme et x est le frère d'un grand-parent de y. Dans l'exemple ci-dessus, h2 est le grand-oncle de h7.

```
Solution: GrandOncle =
Homme <| (((Parent~;Parent)-id(Personne));Parent;Parent)</pre>
```