### Université de Sherbrooke Département d'informatique

# MAT115 : Logique et mathématiques discrètes

## Examen périodique

Professeur : Marc Frappier

Vendredi 16 octobre 2020, 13 h 30 à 16 h 30.

#### 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 : 11.

#### Pondération:

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

Nom:	Prénom :	
Signature:	CID ·	
11911ature		

$(a) \vdash (((\neg \mathbf{a} \lor \mathbf{b}) \land \neg \mathbf{b}) \to$	$\neg \mathbf{a})$		
(1) + ((((-),1) )			
$(\mathbf{b}) \vdash ((((\mathbf{a} \lor \mathbf{b}) \to \mathbf{c}) \land \mathbf{b})$	$( o \mathbf{c})$		

 $1.\ ({\bf 30\ pts})$  Prouvez les formules suivantes en utilisant seulement les règles d'inférence de la

$(c) \vdash ((\neg \mathbf{a} \to \mathbf{a}) \to \mathbf{a})$	
(15 pts) Traduisez les énoncés suivants avec le langage de Tarski.	
(a) Il existe une ligne avec un pentagone. Sur cette ligne, tous les triar des carrés.	igles sont à gauche
des carres.	

	te un carré et ur					
	_					
(c) L'abse	ence de pentagor	ne est une conc	lition suffisan	te pour l'exist	ence d'un petit ca	ırré
(c) L'abse	ence de pentagor	ne est une cond	lition suffisan	te pour l'exist	ence d'un petit ca	ırré
(c) L'abse	ence de pentagor	ne est une conc	lition suffisan	te pour l'exist	ence d'un petit ca	rré
(c) L'abse	ence de pentagor	ne est une conc	lition suffisan	te pour l'exist	ence d'un petit ca	ırré
(c) L'abse	ence de pentagor	ne est une cond	lition suffisan	te pour l'exist	ence d'un petit ca	arré
(c) L'abse	ence de pentagor	ne est une cond	lition suffisan	te pour l'exist	ence d'un petit ca	arré
(c) L'abse	ence de pentagor	ne est une cond	lition suffisan	te pour l'exist	ence d'un petit ca	arré
(c) L'abse	ence de pentagor	ne est une cond	lition suffisan	te pour l'exist	ence d'un petit ca	arré
(c) L'abse	ence de pentagor	ne est une cond	lition suffisan	te pour l'exist	ence d'un petit ca	
(c) L'abse	ence de pentagor	ne est une cond	lition suffisan	te pour l'exist	sence d'un petit ca	
(c) L'abse	ence de pentagor	ne est une cond	lition suffisan	te pour l'exist	ence d'un petit ca	urré
(c) L'abse	ence de pentagor	ne est une cond	lition suffisan	te pour l'exist	ence d'un petit ca	ırré
(c) L'abse	ence de pentagor	ne est une cond	lition suffisan	te pour l'exist	ence d'un petit ca	ırré
(c) L'abse	ence de pentagor	ne est une cond	lition suffisan	te pour l'exist	ence d'un petit ca	nrré
(c) L'abse	ence de pentagor	ne est une cond	lition suffisan	te pour l'exist	sence d'un petit ca	nrré
(c) L'abse	ence de pentagor	ne est une cond	lition suffisan	te pour l'exist	sence d'un petit ca	arré
(c) L'abse	ence de pentagor	ne est une cond	lition suffisan	te pour l'exist	sence d'un petit ca	nrré
(c) L'abse	ence de pentagor	ne est une cond	lition suffisan	te pour l'exist	sence d'un petit ca	nrré
(c) L'abse	ence de pentagor	ne est une cond	lition suffisan	te pour l'exist	sence d'un petit ca	nrré
(c) L'abse	ence de pentagor	ne est une cond	lition suffisan	te pour l'exist	sence d'un petit ca	nrré
(c) L'abse	ence de pentagor	ne est une cond	lition suffisan	te pour l'exist	sence d'un petit ca	

	sont grands.				
(e) Le plu	ıs petit objet	est un carré			
(e) Le plu	ıs petit objet	est un carré			
(e) Le plu	as petit objet	est un carré			
(e) Le plu	as petit objet	est un carré			
(e) Le plu	as petit objet	est un carré			
(e) Le plu	s petit objet	est un carré			
(e) Le plu	as petit objet	est un carré			
(e) Le plu	as petit objet	est un carré			
(e) Le plu	as petit objet	est un carré			
(e) Le plu	as petit objet	est un carré			
(e) Le plu	as petit objet	est un carré			
(e) Le plu	as petit objet	est un carré			
(e) Le plu	as petit objet	est un carré			
(e) Le plu	as petit objet	est un carré			
(e) Le plu	as petit objet	est un carré			
(e) Le plu	as petit objet	est un carré			
(e) Le plu	as petit objet	est un carré			
(e) Le plu	as petit objet	est un carré			
(e) Le plu	as petit objet	est un carré			
(e) Le plu	as petit objet	est un carré			
(e) Le plu	as petit objet	est un carré			
(e) Le plu	as petit objet	est un carré			
(e) Le plu	as petit objet	est un carré			

3. (10 pts) Considérez les trois formules suivantes :

$$A \wedge \neg B \tag{1}$$

$$A \Rightarrow C \tag{2}$$

$$B \vee C$$
 (3)

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

no	Α	В	С	Α	٨	Г	В	A	$\Rightarrow$	С	В	٧	С
1	0	0	0										
2	0	0	1										
3	0	1	0										
4	0	1	1										
5	1	0	0										
6	1	0	1										
7	1	1	0										
8	1	1	1										

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

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

(1) E /	and traid formula	1 1 / 1	9 TC	

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



- 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 conjonctive.

$$(A \Rightarrow \neg (B \lor C)) \land \neg (\neg D \lor \neg E)$$

	—
	—
	—
	—
	—
	—
	—
-	—
	—

$\neg(\neg(A\Rightarrow B) \lor \neg(A \land B))$

 ${\rm (b)}\ \ {\rm Transformez}\ {\rm la}\ {\rm formule}\ {\rm suivante}\ {\rm en}\ {\rm une}\ {\rm formule}\ {\rm \'equivalente}\ {\rm en}\ {\rm forme}\ {\rm normale}\ {\rm disjonctive}.$ 

#### 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,t1), (s1,t3), (s3,t2), (s4,t2)\}
\wedge r2 = {(t1,u1), (t2,u2), (t2,u3), (t3,u1)}
\land r3 = {(s1,s2), (s1,s4), (s2,s3), (s3,s4), (s4,s3)}
\wedge r4 = (r1;r2)
\land r5 = {s1}\triangleleftr1
\wedge r6 = r1>{t1}
\land r7 = r1 \triangleright \{t1\}
\land r8 = closure1(r3) \triangleright {s4}
\wedge r9 = (r1<sup>-1</sup>;r3)
\land r10 = r1 <+ {s1\mapstot3}
\wedge r11 = iterate(r3,2)
\wedge S1 = dom(r1)
\wedge T1 = ran(r1)
\land T2 = r1[\{s2\}]
END
```

Donnez la valeur des expressions suivantes:

(a)	r4	
(b)	r5	
(c)	r6	
(d)	r7	
(e)	r8	
(f)	r9	
(g)	r10	
(h)	r11	
(i)	S1	
(j)	T1	
(k)	T2	

6.	(20 pts) Soit les définitions suivantes inspirées du devoir 3 :
	MACHINE q6 SETS Personne={h1,h2,h3,h4,f1,f2,f3,f4}
	CONSTANTS Homme, Femme, Parent, petitNeveu, petitNeveu_alt
	PROPERTIES  Homme={h1,h2,h3,h4}  ^ Femme=Personne-Homme
	\( \text{Parent} = \{(\f1,\h1),(\f2,\f1),(\h2,\f2),(\h2,\f3),(\f3,\h3),(\h3,\f4),(\h3,\h4)\}
	(a) Définissez par compréhension la relation petitNeveu, qui contient les couples $x\mapsto y$ tels que $x$ est un petit-neveu de $y$ . On dit que $x$ est un petit-neveu de $y$ ssi $x$ est le fils de $z$ et $z$ est un neveu ou une nièce de $y$ . On dit que $z$ est un neveu ou une nièce de $y$ ssi le père ou la mère de $z$ est un frère ou une soeur de $y$ . $v$ et $w$ sont des frères ou des soeurs s'ils ont un parent en commun. Dans l'exemple ci-dessus, h1 est un petit-neveu de f3.
	(b) Définissez petitNeveu_alt, qui contient les mêmes éléments que petitNeveu, en utilisant seulement des opérations sur les relations et les ensembles.
_	
1	

Fin de l'examen