

Contrôle continu de logique L1 n°2 - Semestre 1

Mardi 1^{er} Décembre 2015

Tous les documents sont autorisés.

Feuille imprimée *recto&verso*.

Toutes les réponses doivent être *justifiées et détaillées*.

1 Dédution naturelle (15 pts)

1.1 (2 pts)

Vous dériverez la formule $(A \rightarrow C)$ à partir des prémisses $(\neg C \rightarrow D)$ et $(D \rightarrow \neg A)$.

1		$(\neg C \rightarrow D)$	P
2		$(D \rightarrow \neg A)$	P
3			
4			
5			
6			
7			
8			
9			
10			
11			
12			

Detailed description of the proof table: The table shows a natural deduction proof. Lines 1 and 2 are the premises. Line 3 starts a subproof with a vertical bar. Line 4 starts another subproof with a vertical bar. Line 5 is the first premise of the innermost subproof. Line 6 is the result of $\rightarrow E$ on lines 4 and 5. Line 7 is the second premise of the innermost subproof. Line 8 is the result of $\rightarrow E$ on lines 6 and 7. Line 9 is the result of $R3$ (reiteration) of line 4. Line 10 is the result of $\neg I$ on lines 4-9. Line 11 is the result of $\neg E$ on lines 10 and 2. Line 12 is the result of $\rightarrow I$ on lines 3-11.

1.2 (2 pts)

Vous dériverez la formule $\neg(A \wedge \neg B)$ de la prémisse $[(\neg A \vee B) \wedge \neg B]$.

1	$[(\neg A \vee B) \wedge \neg B]$	P
2	$(A \wedge \neg B)$	A
3	$(\neg A \vee B) \wedge \neg B$	R1
4	$(\neg A \vee B)$	\wedge E, 3
5	A	\wedge E, 2
6	$\neg A$	A
7	A	R5
8	$\neg\neg A$	\neg I, 6-7
9	B	\vee E, 4, 8
10	$\neg B$	\wedge E, 3
11	$\neg(A \wedge \neg B)$	\neg I, 2-10

1.3 (3 pts)

Vous démontrerez que la formule $[(A \vee B) \wedge (\neg B \vee C)] \rightarrow (A \vee C)$ est une instance de loi logique.

1	$[(A \vee B) \wedge (\neg B \vee C)]$	A
2	$\neg(A \vee C)$	A
3	$(A \vee B)$	\wedge E, 1
4	$(\neg B \vee C)$	\wedge E, 1
5	A	A
6	$A \vee C$	\vee I, 5
7	$\neg(A \vee C)$	R2
8	$\neg A$	\neg I, 5-7
9	C	A
10	$(A \vee C)$	\vee I, 9
11	$\neg(A \vee C)$	R2
12	$\neg C$	\neg I, 9-11
13	B	\vee E, 3, 8
14	$\neg B$	\vee 4, 12
15	$\neg\neg(A \vee C)$	\neg I, 2-14
16	$(A \vee C)$	\neg E, 15
17	$[(A \vee B) \wedge (\neg B \vee C)] \rightarrow (A \vee C)$	\rightarrow I, 1-16

1.4 (4 pts)

Vous démontrerez que la formule $(A \rightarrow B)$ est logiquement équivalente à $\neg(A \wedge \neg B)$.

1	$(A \rightarrow B)$		A
2	$(A \wedge \neg B)$		A
3	A		\wedge E, 2
4	$(A \rightarrow B)$		R1
5	B		\rightarrow E, 3, 4
6	$\neg B$		\wedge E, 2
7	$\neg(A \wedge \neg B)$		\neg I, 2-6
8	$(A \rightarrow B) \rightarrow \neg(A \wedge \neg B)$		\rightarrow I, 1-7
9	$\neg(A \wedge \neg B)$		A
10	A		A
11	$\neg B$		A
12	$A \wedge \neg B$		\wedge I, 10, 11
13	$\neg(A \wedge \neg B)$		R9
14	$\neg\neg B$		\neg I, 11-14
15	B		\neg E, 14
16	$(A \rightarrow B)$		\rightarrow I, 10-15
17	$\neg(A \wedge \neg B) \rightarrow (A \rightarrow B)$		\rightarrow I, 9-16
18	$[(A \rightarrow B) \leftrightarrow \neg(A \wedge \neg B)]$		\leftrightarrow I, 8, 17

1.5 (4 pts)

Vous démontrerez que la formule $(A \vee B)$ est logiquement équivalente à $\neg(\neg A \wedge \neg B)$.

1	(A ∨ B)		A
2	(¬A ∧ ¬B)		A
3	¬A		∧ E, 2
4	¬B		∧ E, 2
5	(A ∨ B)		R1
6	B		∨ 3, 5
7	¬(¬A ∧ ¬B)		¬ I, 2-6
8	(A ∨ B) → ¬(¬A ∧ ¬B)		→ I, 1-7
9	¬(¬A ∧ ¬B)		A
10	¬(A ∨ B)		A
11	A		A
12	(A ∨ B)		∨ I, 11
13	¬(A ∨ B)		R10
14	¬A		¬ I, 11-13
15	B		A
16	A ∨ B		∨ I, 15
17	¬(A ∨ B)		R10
18	¬B		¬ I, 15-17
19	(¬A ∧ ¬B)		∧ I, 14, 18
20	¬(¬A ∧ ¬B)		R9
21	¬¬(A ∨ B)		¬ I, 10-20
22	(A ∨ B)		¬ E, 21
23	¬(¬A ∧ ¬B) → (A ∨ B)		→ I, 9-22
24	[(A ∨ B) ↔ ¬(¬A ∧ ¬B)]		↔ I, 8, 23

2 Propriétés des connecteurs (3 pts)

Vous répondrez, à l'aide d'une table de vérité, aux questions suivantes :

1. La disjonction exclusive (\vee)¹ est-elle commutative ?
2. L'équivalence matérielle (\leftrightarrow)² est-elle commutative ?

1. Colonne 10 dans le document « Tableau des connecteurs ».
2. Colonne 7 dans le document « Tableau des connecteurs ».

Oui, et oui. La preuve passe par la table de vérité de l'équivalence $(A \wedge B) \leftrightarrow (B \wedge A)$ et de l'équivalence $(A \leftrightarrow B) \leftrightarrow (B \leftrightarrow A)$. Ces formules sont tautologiques.

A	B	$(A \wedge B)$	\leftrightarrow	$(B \wedge A)$
V	V	F	V	F
V	F	V	V	V
F	V	V	V	V
F	F	F	V	F

A	B	$(A \leftrightarrow B)$	\leftrightarrow	$(B \leftrightarrow A)$
V	V	V	V	V
V	F	F	V	F
F	V	F	V	F
F	F	V	V	V

Ces deux formules sont tautologiques, les formules qui sont de part et d'autre du signe « \leftrightarrow » sont donc logiquement équivalentes.

3 Vérifonctionnalité (2 pts)

Qu'est-ce qu'un connecteur vérifonctionnel ?
Question de cours.