

TD 03 : Formes normales et systèmes de preuves

Exercice 1 :

I- Les formules suivantes sont-elles sous forme conjonctive normale ?

- | | |
|---|---|
| 1. $a \vee b$ | 6. $(a \vee b) \wedge (\neg a \vee c \vee d)$ |
| 2. $\neg(a \vee b) \vee c$ | 7. $(a \vee b) \wedge (\neg a \vee c \wedge d)$ |
| 3. $a \wedge b \wedge \neg c$ | 8. $(a \vee b) \wedge (\neg a \vee c) \wedge d$ |
| 4. $a \vee b \wedge c \vee d$ | 9. $(\neg a \vee b) \wedge \neg(\neg a \vee c) \wedge (d \vee e)$ |
| 5. $(a \vee b) \wedge (\neg a \vee c) \vee d$ | 10. $(\neg a \vee b) \wedge a \wedge \neg c \wedge (d \vee e)$ |

II- Mettre les formules suivantes sous FNC puis sous FND (on va choisir une) :

1. $p \leftrightarrow (q \rightarrow r)$
2. $p \leftrightarrow (p \rightarrow r)$
3. $(p \wedge \neg(q \vee \neg r)) \rightarrow (\neg q \rightarrow (p \wedge r))$
4. $(p \rightarrow (q \leftrightarrow \neg r)) \wedge (r \leftrightarrow \neg s)$

III- On désigne par **If** le connecteur « Si ...alors ...sinon » dont voici la table de vérité :

Donner une formule équivalente à **If** (X, A, B) qui est :

- a) Une forme normale disjonctive, puis une forme normale conjonctive ;
- b) Simplifiez les formules précédentes jusqu'à obtention d'une forme normale disjonctive n'utilisant que deux conjonctions de deux littéraux chacune et une autre conjonctive n'utilisant que deux disjonctions de deux littéraux chacune ;

X	A	B	If(X,A,B)
0	0	0	0
0	0	1	1
0	1	0	0
0	1	1	1
1	0	0	0
1	0	1	0
1	1	0	1
1	1	1	1

Exercice 02 :

I- En utilisant la méthode des tableaux sémantiques, déterminez si les formules suivantes sont satisfaites, valides, ou insatisfaisables (on va choisir une) :

- | | |
|--|---|
| a) $p \rightarrow (p \rightarrow p)$ | d) $((p \wedge q) \wedge r) \rightarrow (p \vee q)$ |
| b) $((p \rightarrow q) \rightarrow q) \rightarrow p$ | e) $p \wedge \neg(q \rightarrow p)$ |
| c) $(p \wedge q) \leftrightarrow \neg(\neg p \vee \neg q)$ | f) $((p \rightarrow q) \wedge (q \rightarrow r)) \rightarrow (p \rightarrow r)$ |

Exercice 03 :

I- A l'aide des règles de la déduction naturelle, montrer les séquents suivants (on va choisir une) :

- | | |
|---|---|
| a) $(p \wedge q) \wedge r \vdash p \wedge (q \wedge r)$ | e) $p, p \rightarrow q, p \rightarrow (q \rightarrow r) \vdash r$ |
| b) $p \wedge q, r \vdash q \wedge r$ | f) $p \vee q \vdash q \vee p$ |
| c) $p \wedge \neg p \vdash q \wedge \neg q$ | g) $\vdash \neg \neg p \rightarrow p$ |
| d) $\vdash p \rightarrow (q \rightarrow p)$ | h) $p \rightarrow (p \rightarrow \neg p), p \vdash \neg p$ |

Exercice 04 (supplémentaire) :

I- En utilisant la méthode des tableaux sémantique, étudier la satisfaisabilité des expressions suivantes :

g) $((p \vee r) \wedge (q \vee r)) \rightarrow (\neg q \rightarrow ((p \wedge q) \vee r))$

h) $(p \leftrightarrow q) \wedge (\neg p \rightarrow r)$

i) $(p \vee q) \vee (p \wedge \neg q)$

j) $(\neg p \vee q) \leftrightarrow (p \rightarrow \neg q)$

II- A l'aide des règles de la déduction naturelle, montrer les séquents suivants :

1. $(p \wedge q) \wedge r, s \wedge t \vdash q \wedge s$

2. $q \rightarrow (p \rightarrow r), \neg r, q \vdash \neg p$

3. $\vdash (p \wedge q) \rightarrow p$

4. $p \vdash (p \rightarrow q) \rightarrow q$

5. $(p \rightarrow r) \wedge (q \rightarrow r) \vdash (p \wedge q) \rightarrow r$

6. $q \rightarrow r \vdash (p \rightarrow q) \rightarrow (p \rightarrow r)$