

**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) :

- $p \leftrightarrow (q \rightarrow r)$
- $p \leftrightarrow (p \rightarrow r)$
- $(p \wedge \neg(q \vee \neg r)) \rightarrow (\neg q \rightarrow (p \wedge r))$
- $(p \rightarrow (q \leftrightarrow \neg r)) \wedge (r \leftrightarrow \neg s)$

**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 :

- Une forme normale disjonctive, puis une forme normale conjonctive ;
- 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.  $q \rightarrow r \vdash (p \rightarrow q) \rightarrow (p \rightarrow r)$