

Exercice 1.

Dites si la formule suivante est valide, contingente(ni valide ni insatisfiable) ou insatisfiable. Justifiez votre réponse.

$$(p \vee (q \Rightarrow r)) \Leftrightarrow \neg r$$

Exercice 2

correction

A_1 et A_2 sont unifiables. Un unificateur le plus général de A_1 et A_2 est $\sigma = \sigma_5 \circ \sigma_4 \circ \sigma_3 \circ \sigma_2 \circ \sigma_1$ soit $\sigma = \{(x, g(h(b, v), h(b, v))); (y, h(b, v)); (z, h(b, v)); (u, v); (w, a)\}$

Correction 1. 1. $(p \vee (q \rightarrow r)) \leftrightarrow (\neg(p \wedge q) \vee \neg r)$

p	q	r	$(p \vee (q \rightarrow r))$	$(\neg(p \wedge q) \vee \neg r)$	$(p \vee (q \rightarrow r)) \leftrightarrow (\neg(p \wedge q) \vee \neg r)$
V	V	V	V	F	F
V	V	F	V	V	V
V	F	V	V	V	V
V	F	F	V	V	V
F	V	V	V	V	V
F	V	F	F	V	F
F	F	V	V	V	V
F	F	F	V	V	V

La formule est contingente.

Exercice 3

Soit l'énoncé suivant :

1. Les personnes qui ont la grippe A/H1N1 doivent prendre du Tamiflu.
2. Les personnes qui ont de la fièvre et qui toussent ont la grippe A/H1N1.
3. Ceux qui ont une température supérieure à 38° ont de la fièvre.
4. Roselyne tousse et a une température supérieure à 38°.
5. Roselyne doit prendre du Tamiflu.

a) Modélisez en logique du premier ordre l'énoncé ci-dessus en utilisant les prédicats :

- grippe(x) : x a la grippe A /H1N1.
- prendre(x,y) : x doit prendre y.
- fièvre(x) : x a de la fièvre.
- tousse(x) : x tousse.
- temp(x,t) : x a la température t.
- sup(x,y) : x est supérieur à y.

b) Prouvez à l'aide de la méthode de résolution que la dernière affirmation est une **conséquence logique de l'ensemble des autres affirmations.**

Correction 3. Modélisation Formule associée à chaque affirmation de l'énoncé *Tamiflu*, *Roselyne* et 38 sont des constantes :

- (a) $\forall x(\text{grippe}(x) \rightarrow \text{prendre}(x, \text{Tamiflu}))$
- (b) $\forall x((\text{fièvre}(x) \wedge \text{tousse}(x)) \rightarrow \text{grippe}(x))$
- (c) $\forall x \forall t((\text{temp}(x, t) \wedge \text{sup}(t, 38)) \rightarrow \text{fièvre}(x))$
- (d) $\text{tousse}(\text{Roselyne}) \wedge \exists t(\text{temp}(\text{Roselyne}, t) \wedge \text{sup}(t, 38))$
- (e) $\text{prendre}(\text{Roselyne}, \text{Tamiflu})$

Résolution On va montrer que $a \wedge b \wedge c \wedge d \wedge \neg e$ est insatisfaisable. Pour cela il faut mettre les formules sous forme clausale. Première étape mise sous forme prenex :

- (a) $\forall x(\neg \text{grippe}(x) \vee \text{prendre}(x, \text{Tamiflu}))$
- (b) $\forall x(\neg \text{fièvre}(x) \vee \neg \text{tousse}(x) \vee \text{grippe}(x))$
- (c) $\forall x \forall t(\neg \text{temp}(x, t) \vee \neg \text{sup}(t, 38) \vee \text{fièvre}(x))$
- (d) $\exists t(\text{tousse}(\text{Roselyne}) \wedge \text{temp}(\text{Roselyne}, t) \wedge \text{sup}(t, 38))$
- (e) $\neg \text{prendre}(\text{Roselyne}, \text{Tamiflu})$

Seule d contient une variable existentielle t , on introduit la constante de Skolem a .

On obtient alors la formule :

- (d') $\text{tousse}(\text{Roselyne}) \wedge \text{temp}(\text{Roselyne}, a) \wedge \text{sup}(a, 38)$

Passage à la forme clausale :

$$\begin{aligned} C_1 &= \{\neg \text{grippe}(x); \text{prendre}(x, \text{Tamiflu})\} \\ C_2 &= \{\neg \text{fièvre}(x); \neg \text{tousse}(x); \text{grippe}(x)\} \\ C_3 &= \{\neg \text{temp}(x, t); \neg \text{sup}(t, 38); \text{fièvre}(x)\} \\ C_4 &= \{\text{tousse}(\text{Roselyne})\} \\ C_5 &= \{\text{temp}(\text{Roselyne}, a)\} \\ C_6 &= \{\text{sup}(a, 38)\} \\ C_7 &= \{\neg \text{prendre}(\text{Roselyne}, \text{Tamiflu})\} \end{aligned}$$

Résolution :

$$\begin{aligned} C_8 &= \text{Res}(C_7, C_1, \{(x, \text{Roselyne})\}) = \{\neg \text{grippe}(\text{Roselyne})\} \\ C_9 &= \text{Res}(C_8, C_2, \{(x, \text{Roselyne})\}) = \{\neg \text{fièvre}(\text{Roselyne}); \neg \text{tousse}(\text{Roselyne})\} \\ C_{10} &= \text{Res}(C_9, C_3, \{(x, \text{Roselyne})\}) = \{\neg \text{tousse}(\text{Roselyne}); \neg \text{temp}(\text{Roselyne}, t); \neg \text{sup}(t, 38)\} \\ C_{11} &= \text{Res}(C_{10}, C_4, \{t\}) = \{\neg \text{temp}(\text{Roselyne}, t); \neg \text{sup}(t, 38)\} \\ C_{12} &= \text{Res}(C_{11}, C_5, \{(t, a)\}) = \{\neg \text{sup}(a, 38)\} \\ C_{13} &= \text{Res}(C_{12}, C_6, \{a\}) = \{\} \end{aligned}$$

Exercice 4.

Forme clausale

Logique Classique

Prolog

$$1) \neg t(x) \vee c(x)$$

$$t(x) \Rightarrow c(x)$$

$$c(x) :- t(x).$$

$$2) \neg z(x) \vee a(x)$$

$$z(x) \Rightarrow a(x)$$

$$a(x) : z(x).$$

$$3) \neg c(x) \vee \neg a(y) \vee m(x, y)$$

$$c(x) \wedge a(y) \Rightarrow m(x, y)$$

$$m(x, y) :- c(x), a(y).$$

$\neg \text{Conc}$:

$$4) t(a)$$

$$t(a)$$

$$t(a).$$

$$5) z(b)$$

$$z(b)$$

$$z(b).$$

$$6) \neg m(a, b).$$

$$m(a, b) \text{ (V ou F ?)}$$

$$:- m(a, b).$$

Exercice 5.

SOL

/***** ex.pl *****/

a_1(X,Y):-!,b(X),c(Y).

a_2(X,Y):- b(X),!,c(Y).

a_3(X,Y):-b(X),c(Y),!.

b(0).

b(1).

c(0).

c(1).

/******/

Donner toutes les réponses possibles de :

1. ?- a_1(X,Y). *La coupure ne concerne que les choix du prédicat : a_1 mais pas les autres (b et c)*

X = Y, Y = 0 ;

X = 0,

Y = 1 ;

X = 1,

Y = 0 ;

X = Y, Y = 1.

2. ?- a_2(X,Y). *La coupure ne concerne que les choix des prédicats : a_1 et b mais pas c*

X = Y, Y = 0 ;

X = 0,

Y = 1

3. ?- a_3(X,Y). *La coupure concerne tous choix des prédicats : a_1, b et c*

X = Y, Y = 0.

liste(L) :- is_list(L).

gharibe([X|Y],Z) :- gharibe(Y,[X|Z]).

gharibe(Z,Z) :- liste(Z).

?- gharibe([a,b,c],Z).

Z = [a, b, c]

Exercices 6:

- 1) Comment exprimer qu'on veut connaître le plus grand parmi 2 nombres ? parmi 3 ?

max2(X,Y,X) :- X>=Y.

max2(X,Y,Y) :- X<Y.

max3(X,Y,Z,M) :- max2(X,Y,MM),max2(MM,Z,M).

Que produit max2(X,1,3) ? Pourquoi ? Même question avec max2(1,X,3).

Réversivité (sur nombres):

- 1) Afficher N fois 'bonjour'. (Ou : écrit(N) est vrai si le message 'bonjour' est écrit N fois.)

ecrit(0).

ecrit(N) :- N>0, write('bonjour'), nl, N1 is N-1, écrit(N1).

- 2) Dire si un nombre est pair.

pair(0).

pair(X) :- X>0, X2 is X-2, pair(X2).

- 3) Trouver la factorielle d'un nombre. (Ou : fact(N,X) est vrai si X vaut N!.)

fact(0,1).

fact(N,X) :- N>0, N1 is N-1, fact(N1,X1), X is N*X1.

Exercice 7.

Soit le programme Prolog suivant définissant les prédicats `pred1` et `pred2`.

`pred1(X, [X♣L]) :- !.`

`pred1(X, [Y ♣L]) :- pred1(X; L).`

`pred2([], L, L).`

`pred2([X♣L1], L2, L3) :- pred1(X, L2), !, pred2(L1, L2, L3).`

`pred2([X♣L1], L2, [X♣L3]) :- pred2(L1, L2, L3).`

a) Que donne : `pred2([2, 5, 3], [5, 4], L).`

b) Expliquez en quelques mots ce que font `pred1` et `pred2`.

Correction 4.

a) Voir ci dessous.

b) *pred1*(*X*, *L*) est vrai si *X* appartient à *L*, et *pred2*(*L*₁, *L*₂, *L*₃) est vrai si *L*₃ est la liste obtenue en faisant l'union des listes *L*₁ et *L*₂.

