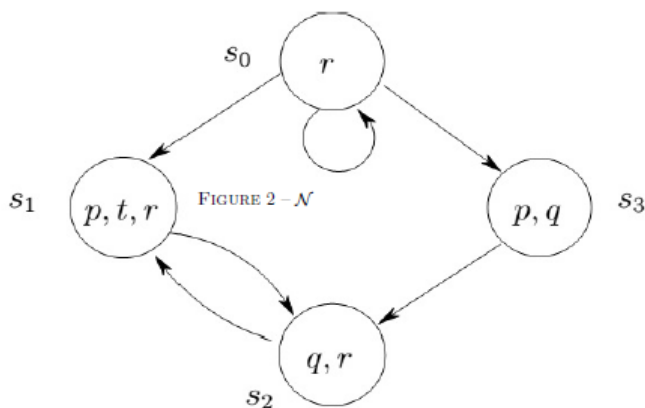


CORRECTION SERIE 4

Cours : Vérification formelle
Filière/Classe : 3^{ème} ING

Exercice 1 :

Soit la structure de Kripke \mathcal{N} définie dans la figure 2.



Dites si $M, s_0 \models \varphi$ pour chacune des formules φ en appliquant l'algorithme de marquage :

- AFq .
- $AG(EF(p))$.
- $EX(EXr)$.
- $AG(AFq)$

Correction

Dites si $M, s_0 \models \varphi$ pour chacune des formules φ en appliquant l'algorithme de marquage :

- AFq .
- $AG(EF(p))$.
- $EX(EXr)$.
- $AG(AFq)$

Correction

- $AFq = TAUq$

Marquage de T et q et initialisation de ϕ à faux.

	s_0	s_1	s_2	s_3
T	<i>vrai</i>	<i>vrai</i>	<i>vrai</i>	<i>vrai</i>
Q	<i>faux</i>	<i>faux</i>	<i>vrai</i>	<i>vrai</i>
$\phi = TAUq$	<i>faux</i>	<i>faux</i>	<i>faux</i>	<i>faux</i>

Initialisation de nb .

	s_0	s_1	s_2	s_3
Nb	3	1	1	1

Initialisation de $L = \emptyset$.

$L = \{s_2, s_3\}$ ($s_2.q = \text{vrai}$ et $s_3.q = \text{vrai}$)

1) *Traitement de $s_2, L = \{s_3\}$*

$s_2.\phi := \text{vrai}$

a. $s_1 \rightarrow s_2$

$s_1.nb := s_1.nb - 1 = 0$, avec $s_1.T = \text{vrai}$ et $s_1.\phi = \text{faux}$ donc $L = L \cup \{s_1\} = \{s_1, s_3\}$

b. $s_3 \rightarrow s_2$

$s_3.nb := s_3.nb - 1 = 0$, avec $s_3.T = \text{vrai}$ et $s_3.\phi = \text{faux}$ donc $L = L \cup \{s_3\} = \{s_1, s_3\}$

Après mise à jour de nb et de ϕ .

	s_0	s_1	s_2	s_3
Nb	3	0	1	0
$\phi = \text{TAU}q$	<i>faux</i>	<i>faux</i>	<i>vrai</i>	<i>faux</i>

2) *Traitement de $s_1, L = \{s_3\}$*

$s_1.\phi := \text{vrai}$

a. $s_0 \rightarrow s_1$

$s_0.nb := s_0.nb - 1 = 2 \neq 0$ rien à faire

b. $s_2 \rightarrow s_1$

$s_2.nb := s_2.nb - 1 = 0$, avec $s_2.T = \text{vrai}$ mais $s_2.\phi = \text{vrai}$ donc rien à faire.

Après mise à jour de nb et de ϕ .

	s_0	s_1	s_2	s_3
Nb	2	0	0	0
$\phi = \text{TAU}q$	<i>faux</i>	<i>vrai</i>	<i>vrai</i>	<i>faux</i>

3) *Traitement de $s_3, L = \{ \}$*

$s_3.\phi := \text{vrai}$

c. $s_0 \rightarrow s_3$

$s_0.nb := s_0.nb - 1 = 1 \neq 0$ rien à faire

Après mise à jour de nb et de ϕ .

	s_0	s_1	s_2	s_3
Nb	1	0	0	0
$\phi = \text{TAU}q$	<i>faux</i>	<i>vrai</i>	<i>vrai</i>	<i>vrai</i>

$L = \{ \}$ arrêt

Comme K, $s_0 \neq \phi$ donc $K \neq \phi$

b. $\phi = \mathbf{AG}(\mathbf{EF} p) = \neg \mathbf{EF} \neg (\mathbf{EF} p) = \neg (\mathbf{TEU} \neg (\mathbf{TEU} p))$

$\phi_1 = \mathbf{TEU} p$

Marquage de T et p et initialisation de ϕ_1 à faux.

	s_0	s_1	s_2	s_3
T	vrai	vrai	vrai	vrai
P	faux	vrai	faux	vrai
$\phi_1 = \mathbf{TEU} p$	faux	faux	faux	faux
$\neg \phi_1 = \neg (\mathbf{TEU} p)$				
$\phi_2 = \mathbf{TEU} \neg \phi_1$				
$\phi = \neg \phi_2$				

Initialisation de déjà vu (dv).

	s_0	s_1	s_2	s_3
Dv	faux	faux	faux	faux

Initialisation de $L = \emptyset$.

$L = \{s_1, s_3\}$ ($s_1.p = \text{vrai}$ et $s_3.p = \text{vrai}$)

1) *Traitement de $s_1, L = \{s_3\}$*

$s_1. \phi_1 := \text{vrai}$

a. $s_0 \rightarrow s_1$

$s_0.dv = \text{faux}$, donc $s_0.dv := \text{vrai}$ avec $s_0.T = \text{vrai}$ donc $L = L \cup \{s_0\} = \{s_0, s_3\}$

b. $s_2 \rightarrow s_1$

$s_2.dv = \text{faux}$, donc $s_2.dv := \text{vrai}$ avec $s_2.T = \text{vrai}$ donc $L = L \cup \{s_2\} = \{s_0, s_2, s_3\}$

Mise à jour de dv et de ϕ_1 .

	s_0	s_1	s_2	s_3
T	vrai	vrai	vrai	vrai
p	faux	vrai	faux	vrai
$\phi_1 = \mathbf{TEU} p$	faux	vrai	faux	faux
dv	vrai	faux	vrai	faux

2) *Traitement de $s_0, L = \{s_2, s_3\}$*

$s_0. \phi_1 := \text{vrai}$

a. $s_0 \rightarrow s_0$

$s_0.dv = \text{vrai}$, rien à faire

Mise à jour de dv et de ϕ_1 .

	s_0	s_1	s_2	s_3
T	vrai	vrai	vrai	vrai
p	faux	vrai	faux	vrai
$\phi_1 = \mathbf{TEU} p$	vrai	vrai	faux	faux
dv	vrai	faux	vrai	faux

3) *Traitement de $s_2, L=\{s_3\}$*

$s_2.\phi_1 := \text{vrai}$

a. $s_1 \rightarrow s_2$

$s_1.dv = \text{faux}$, donc $s_1.dv := \text{vrai}$ avec $s_1.T = \text{vrai}$ donc $L = L \cup \{s_1\} = \{s_1, s_3\}$

b. $s_3 \rightarrow s_2$

$s_3.dv = \text{faux}$, donc $s_3.dv := \text{vrai}$ avec $s_3.T = \text{vrai}$ donc $L = L \cup \{s_3\} = \{s_1, s_3\}$

Mise à jour de dv et de ϕ_1 .

	s_0	s_1	s_2	s_3
T	<i>vrai</i>	<i>vrai</i>	<i>vrai</i>	<i>vrai</i>
p	<i>faux</i>	<i>vrai</i>	<i>faux</i>	<i>vrai</i>
$\phi_1 = \text{TEUp}$	<i>vrai</i>	<i>vrai</i>	<i>vrai</i>	<i>faux</i>
dv	<i>vrai</i>	<i>vrai</i>	<i>vrai</i>	<i>vrai</i>

4) *Traitement de $s_1, L=\{s_3\}$*

$s_1.\phi_1 := \text{vrai}$

a. $s_0 \rightarrow s_1$

$s_0.dv = \text{vrai}$, donc rien à faire

b. $s_2 \rightarrow s_1$

$s_2.dv = \text{vrai}$, donc rien à faire

Mise à jour de dv et de ϕ_1 : rien à faire

	s_0	s_1	s_2	s_3
T	<i>vrai</i>	<i>vrai</i>	<i>vrai</i>	<i>vrai</i>
p	<i>faux</i>	<i>vrai</i>	<i>faux</i>	<i>vrai</i>
$\phi_1 = \text{TEUp}$	<i>vrai</i>	<i>vrai</i>	<i>vrai</i>	<i>faux</i>
Dv	<i>vrai</i>	<i>vrai</i>	<i>vrai</i>	<i>vrai</i>

5) *Traitement de $s_3, L=\{ \}$*

$s_3.\phi_1 := \text{vrai}$

a. $s_0 \rightarrow s_3$

$s_0.dv = \text{vrai}$, donc rien à faire

b. $s_2 \rightarrow s_1$

$s_2.dv = \text{vrai}$, donc rien à faire

Mise à jour de ϕ_1 et marquage de $\neg\phi_1$. Le marquage de ϕ_2 est simple. En effet, comme $\neg\phi_1$ est toujours fausse, l'ensemble L (utilisé pour l'algorithme de marquage de la formule $\text{TEU}\neg\phi_1$) est vide, puisqu'aucun état ne satisfait *faux*.

	s_0	s_1	s_2	s_3
T	<i>vrai</i>	<i>vrai</i>	<i>vrai</i>	<i>vrai</i>
P	<i>faux</i>	<i>vrai</i>	<i>faux</i>	<i>vrai</i>
$\phi_1 = \text{TEUp}$	<i>vrai</i>	<i>vrai</i>	<i>vrai</i>	<i>vrai</i>
$\neg\phi_1 = \neg(\text{TEUp})$	<i>faux</i>	<i>faux</i>	<i>faux</i>	<i>faux</i>

$\phi_2 = \text{TEU} \neg \phi_1$	<i>faux</i>	<i>faux</i>	<i>faux</i>	<i>faux</i>
$\phi = \neg \phi_2$	<i>vrai</i>	<i>vrai</i>	<i>vrai</i>	<i>vrai</i>

Comme $K, s_0 \models \phi$ donc $K \models \phi$

c. $\phi = \text{EX}(\text{EX } r)$

Marquage de r .

	s_0	s_1	s_2	s_3
R	<i>vrai</i>	<i>vrai</i>	<i>vrai</i>	<i>faux</i>
$\psi = \text{EX } r$				
$\phi = \text{EX}(\text{EX } r)$				

$\psi = \text{EX } r$

Soit T l'ensemble de toutes les transitions (q, q') .

$T = \{ s_0 \rightarrow s_0, s_0 \rightarrow s_1, s_0 \rightarrow s_3, s_1 \rightarrow s_2, s_2 \rightarrow s_1, s_3 \rightarrow s_2 \}$

Nous avons $s_1 \rightarrow s_2$ et $s_2.r = \text{vrai}$ donc $s_1.\psi = \text{vrai}$.

Nous avons $s_3 \rightarrow s_2$ et $s_2.r = \text{vrai}$ donc $s_3.\psi = \text{vrai}$.

Nous avons $s_0 \rightarrow s_0$ et $s_0.r = \text{vrai}$ donc $s_0.\psi = \text{vrai}$.

Nous avons $s_2 \rightarrow s_1$ et $s_1.r = \text{vrai}$ donc $s_2.\psi = \text{vrai}$.

D'où :

	s_0	s_1	s_2	s_3
R	<i>vrai</i>	<i>Vrai</i>	<i>vrai</i>	<i>faux</i>
$\psi = \text{EX } r$	<i>vrai</i>	<i>vrai</i>	<i>vrai</i>	<i>vrai</i>
$\phi = \text{EX}(\text{EX } r)$				

$\phi = \text{EX}(\text{EX } r) = \text{EX}(\psi)$

Soit T l'ensemble de toutes les transitions (q, q') .

$T = \{ s_0 \rightarrow s_0, s_0 \rightarrow s_1, s_0 \rightarrow s_3, s_1 \rightarrow s_2, s_2 \rightarrow s_1, s_3 \rightarrow s_2 \}$

Nous avons $s_1 \rightarrow s_2$ et $s_2.\psi = \text{vrai}$ donc $s_1.\phi = \text{vrai}$.

Nous avons $s_3 \rightarrow s_2$ et $s_2.\psi = \text{vrai}$ donc $s_3.\phi = \text{vrai}$.

Nous avons $s_0 \rightarrow s_0$ et $s_0.\psi = \text{vrai}$ donc $s_0.\phi = \text{vrai}$.

Nous avons $s_2 \rightarrow s_1$ et $s_1.\psi = \text{vrai}$ donc $s_2.\phi = \text{vrai}$.

D'où :

	s_0	s_1	s_2	s_3
R	<i>vrai</i>	<i>vrai</i>	<i>vrai</i>	<i>faux</i>
$\psi = \text{EX } r$	<i>vrai</i>	<i>vrai</i>	<i>vrai</i>	<i>vrai</i>
$\phi = \text{EX}(\text{EX } r)$	<i>vrai</i>	<i>vrai</i>	<i>vrai</i>	<i>vrai</i>

d. $\phi = \mathbf{AG}(\mathbf{AF} q) = \neg \mathbf{EF} \neg (TAUq) = \neg TEU \neg (TAUq)$

Pour $TAUq$, c'est déjà fait dans (a) ci-haut.

$\psi' = TEU \psi$

Marquage de T et initialisation de ψ' à faux.

	s_0	s_1	s_2	s_3
T	vrai	Vrai	vrai	vrai
Q	faux	faux	vrai	vrai
$TAUq$	faux	vrai	vrai	vrai
$\psi = \neg TAUq$	vrai	faux	faux	faux
$\psi' = TEU \psi$	faux	faux	faux	faux
$\phi = \neg \psi'$				

Initialisation de *déjà vu* (dv).

	s_0	s_1	s_2	s_3
Dv	faux	faux	faux	faux

Initialisation de $L = \emptyset$.

$L = \{s_0\}$ ($s_0. \psi = \text{vrai}$)

1) *Traitement de $s_0, L = \{ \}$*

$s_0. \psi' := \text{vrai}$

a. $s_0 \rightarrow s_0$

$s_0.dv = \text{faux}$, donc $s_0.dv := \text{vrai}$ avec $s_0.T = \text{vrai}$ donc $L = L \cup \{s_0\} = \{s_0\}$

Mise à jour de dv et de ψ' .

	s_0	s_1	s_2	s_3
T	vrai	Vrai	vrai	vrai
Q	faux	faux	vrai	vrai
$TAUq$	faux	vrai	vrai	vrai
$\psi = \neg TAUq$	vrai	faux	faux	faux
$\psi' = TEU \psi$	vrai	faux	faux	faux
$\phi = \neg \psi'$				
dv	vrai	faux	faux	faux

2) *Traitement de $s_0, L = \{ \}$*

$s_0. \psi' := \text{vrai}$

a. $s_0 \rightarrow s_0$

$s_0.dv = \text{vrai}$, donc rien à faire.

Arrêt de l'algorithme puisque L est vide.

Mise à jour de ψ' et calcul de ϕ .

	s_0	s_1	s_2	s_3
--	-------	-------	-------	-------

T	<i>vrai</i>	<i>Vrai</i>	<i>vrai</i>	<i>vrai</i>
q	<i>faux</i>	<i>faux</i>	<i>vrai</i>	<i>vrai</i>
$TAUq$	<i>faux</i>	<i>vrai</i>	<i>vrai</i>	<i>vrai</i>
$\psi = \neg TAUq$	<i>vrai</i>	<i>faux</i>	<i>faux</i>	<i>faux</i>
$\psi' = TEU\psi$	<i>vrai</i>	<i>faux</i>	<i>faux</i>	<i>faux</i>
$\phi = \neg \psi'$	<i>faux</i>	<i>vrai</i>	<i>vrai</i>	<i>vrai</i>

Comme $K, so \not\models \phi$ donc $K \not\models \phi$