Rapport TP RCR

TP: Logique des défauts

Travail réalisé par : Sophinez Azouaou 181833011664

Samy Aghiles Aouabed 181831084214

Section M1. IV,

Groupe 1

Pour effectuer ce TP, nous avons choisie d'utiliser la tool box "defaultlogic" proposé par l'utilisateur github edm92 basé sur le langage java

Implémentation:

Nous avons choisi 6 exemples à implémenter pour ce TP:

1- Exercice 1 exemple 1:

```
soit \Delta 1 = \langle W, D \rangle
```

avec
$$W = \{ \neg A \} et D = \{d1, d2\} avec d1 = A: B/C et d2 = A: \neg C/D$$

Comme le montre la capture d'écran ci-dessus, la théorie ne génère aucune extension.

2-Exercice 1 exemple 2:

```
soit \Delta 2 = \langle W, D \rangle
```

```
avec W = \{A, \neg B\} et D = \{d1, d2\} avec d1 = A: B/C et d2 = A: \neg C/D
```

```
Trying A & ~ B
Trying A & ~ B
Given the world:

A & ~ B
And the rules

[(A):(B) ==> (C)], [(A):(~ C) ==> (D)]
Possible Extensions

Ext: Th(W U (D))

= D & ~B & A
```

Cette théorie possède une extension comme le montre la capture ci-dessus.

3-Exercice 3 exemple 1:

```
soit \Delta 3 = \langle W, D \rangle avec W = \{A, B\} et D = \{A \land B: \neg C / \neg C\}
```

Cette théorie possède une extension comme le montre la capture ci-dessus.

4-Exercice 3 exemple 2:

```
soit \Delta 4 = \langle W, D \rangle
```

avec
$$W = \{A, B, C\}$$
 et $D = \{A \land B: \neg C / \neg C\}$

```
Given the world:

A & B & C

And the rules

[(A| B):(~ C) ==> (~ C)]

Possible Extensions
```

Cette théorie ne possède pas d'extensions.

5-Exercice 6 question 1:

soit
$$\Delta 4 = \langle W, D \rangle$$

avec
$$W = \{\emptyset\} \ et \ D = \{d1, d2, d3, 4d\}$$

$$avec\ d1 = : \neg b, \neg d/aet\ d2 = : \neg b, \neg d/cet\ d3 = : \neg a, \neg c/det\ d4 = a: \neg c/b$$

```
Trying eeee

Trying eeee

Given the world:

And the rules

[([]):(~ d) ==> (a)] , [([]):(~ d) ==> (c)] , [([]):(~ c) ==> (d)] , [(a):(~ c) ==> (b)]

Possible Extensions

Ext: Th(W U (c & a))

= c & a

activer Window
```

Cette théorie admet une extension

6-Exemple 6 (proposé par la toolbox):

```
soit \Delta 4 = \langle W, D \rangle
\operatorname{avec} W = \left\{ bird_{x}, \ pinguin_{x} \rightarrow \neg flies_{x}, \ pinguin_{x} \right\} \ et \ D = \left\{ d1, d2, \right\}
\operatorname{avec} d1 = \operatorname{bird}_{x} : \operatorname{flies}_{x} / \operatorname{flies}_{x} \ et \ d2 = \operatorname{bird}_{x} : \operatorname{pinguin}_{x} / \neg \operatorname{flies}_{x}
```

```
Trying bird_x & (penguin_x -> ~flies_x) & penguin_x

Trying bird_x & (penguin_x -> ~flies_x) & penguin_x

Given the world:

bird_x & (penguin_x -> ~flies_x) & penguin_x

And the rules

[(bird_x):(flies_x) ==> (flies_x)], [(bird_x):(penguin_x) ==> (~flies_x)]

Possible Extensions

Ext: Th(W U (~flies_x)) |

= (~flies_x | ~penguin_x) & penguin_x & ~flies_x & bird_x
```

Cette théorie génère l'extension ci-dessus.