

EFREI 2011/2012 L3

Aide à la Décision Recherche dans un espace d'états – Systèmes experts et Logique

Support de cours

Intelligence Artificielle

Introduction à la Logique et aux Systèmes Experts à base de règles

Cours « Aide à la Décision »
EFREI – 2011/2012 – L3

© Hervé BARBOT, 2005-2012 – www.proactitude.com

- Introduction
 - SBC
 - Raisonnement à base de règles
- La logique
 - Exemple
 - Types de logique / Formalisme
 - Logique des propositions
 - Logique des prédicats
 - « Unification » : un exemple
- Arbre « ET / OU »
- Chaînage avant
- Chaînage arrière
- Cas particuliers
- *Etude de cas : gestion des inscriptions à un congrès*

(C) Hervé Barbot, 2009-2011

2

Introduction

(C) Hervé Barbot, 2009-2011

3

Raisonnement à base de règles

▪ Principe

- Trouver parmi les règles celles candidates
règles « déclenchables »
- Choisir une de ces règles
stratégie / résolution de conflit
- Exécuter / appliquer la règle

- **Critère d'arrêt (fin du processus d'inférence)**
 - Aucune règle déclenchable
 - Solution acceptable trouvée
 - Impossibilité de trouver une solution
 - ...

(C) Hervé Barbot, 2009-2011

4

Logique

Exemple introductif

(C) Hervé Barbot, 2009-2011

5



- Comment procéder pour déplacer 'A' sur 'B' ?

En ne prenant que des pièces sur lesquelles rien n'est posé ?

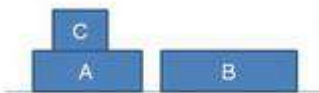
(C) Hervé Barbot, 2009-2011

6

Exemple introductif

- Faits

- on_top(C,A)
- on_table(A) on_table(B)
- free(B) free(C)



- Opérations / Déplacements de blocs (actions) :
« remove » & « pile »

- R1: $free(x) \Leftrightarrow \neg (\exists y, on_top(y,x))$
- R2: $on_top(y,x) \wedge remove(y,x) \Rightarrow free(x) \wedge \neg on_top(y,x)$
- R3: $free(x) \wedge free(y) \wedge pile(x,y) \Rightarrow on_top(x,y)$

- Comment procéder pour déplacer 'A' sur 'B' ?
C.à d. comment obtenir « on_top(A,B) »?

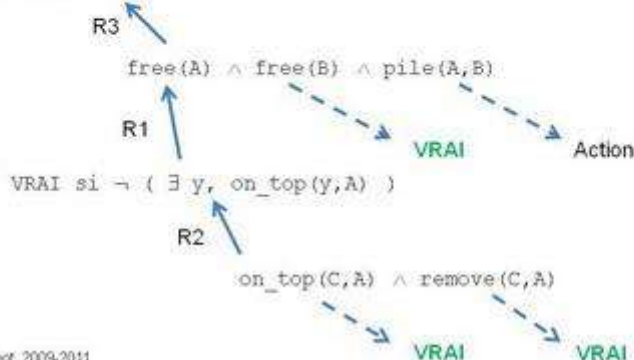
(C) Hervé Barbot, 2009-2011

7

- Facts & Rules

- on_top(C,A) on_table(A) on_table(B) free(B) free(C)
- R1: $free(x) \Leftrightarrow \neg (\exists y, on_top(y,x))$
- R2: $on_top(y,x) \wedge remove(y,x) \Rightarrow free(x) \wedge \neg on_top(y,x)$
- R3: $free(x) \wedge free(y) \wedge pile(x,y) \Rightarrow on_top(x,y)$

- « on_top(A,B) » ?



(C) Hervé Barbot, 2009-2011

8

Logique

(C) Hervé Barbot, 2009-2011

9

La logique

- **Formalisme / « langage » de représentation des connaissances**
 - Logiques = langages formels pour représenter
 - l'information
 - le mécanisme de raisonnement
 - i.e. la méthode pour en tirer des conclusions
- **Mécanisme de manipulation et de raisonnement sur l'information sémantique**
 - contenue dans une phrase,
 - par manipulation des symboles constituant la phrase

(C) Hervé Barbot, 2009-2011

10

Types de logique

- **Logique des propositions (« ordre 0 »)**

une suite de symboles séparés par des conjonctions (et), des disjonctions (ou) ou des négations (non)

exemples:

"Socrate est un homme"	→	HommeSocrate
"Platon est un homme"	→	HommePlaton
"Platon et Socrate sont des hommes"	→	HommeSocrate \wedge HommePlaton
- **Logique des prédicats (« ordre 1 »)**

une suite de symboles, de variables et de relations avec des quantificateurs universels et existentiels

exemples:

- Homme(Socrate)	$\forall x$ Homme(x) \Rightarrow Mortel(x)
------------------	--

(C) Hervé Barbot, 2009-2011

11

Logique des Propositions

(C) Hervé Barbot, 2009-2011

12

- Permet d'exprimer :
 - Des faits sur le monde
« Jean aime Marie »
 - Des négations
« Marie n'aime pas Jean »
 - Des conjonctions et des disjonctions
 - Des phrases avec des « conséquences » logiques
« si Jean n'aime pas Marie, elle ne l'aime pas non plus »
- Proposition = phrase
dont la valeur de vérité est « vrai » ou « faux »

(C) Hervé Barbot, 2009-2011

13

Syntaxe

- Symboles de propositions :
« P » « Q » « R »
- Phrases spéciales :
« vrai » « faux »
- Operators (symbols) :
 - \neg \wedge \vee not or and
 - \Rightarrow IF ... THEN ...
 - \Leftrightarrow ... IF AND ONLY IF ...
- Exemples de phrases :
 - $\neg (P \wedge Q) \vee (P \Rightarrow (Q \Rightarrow R))$
 - $P \wedge Q \wedge (Q \Rightarrow R)$

(C) Hervé Barbot, 2009-2011

14

Table de vérité

P	$\neg P$	Q	$P \wedge Q$	$P \vee Q$	$P \Rightarrow Q$	$P \Leftrightarrow Q$
V	F	V	V	V	V	V
V	F	F	F	V	F	F
F	V	V	F	V	V	F
F	V	F	F	F	V	V

Pour déterminer la « valeur de vérité » d'une phrase

(C) Hervé Barbot, 2009-2011

15

Inférence

▪ Inférer = établir la valeur de vérité d'une phrase en appliquant des modifications syntaxiques à la phrase

- La phrase est le fait à déduire / à prouver / à déterminer
 - Le problème posé !
- Les modifications sont faites sur la base de « règles d'inférences »
 - Exemple

Savoir :

« A = true » « B = true » « (A ∧ B) ⇒ C »

Inférer 'C' :

« A » et « B » sont 2 phrases 'vraies',

donc '(A ∧ B)' est 'vrai'

et puisque « (A ∧ B) ⇒ C » est également vrai
par conséquence C ne peut qu'être vrai

... cf la « table de vérité »

(C) Hervé Barbot, 2009-2011

16

Logique des Prédicats

(C) Hervé Barbot, 2009-2011

17

Syntaxe

- **Prédicats**

Des « constantes », ou « fonctions »

- Ex :

Homme() Mortel()

- **Termes**

Constantes manipulées au moyen des prédicats

- Ex :

Platon Socrate

- **Phrase**

Combinaison de prédicats et de termes reliés par des opérateurs

- Ex :

Homme(Socrate) Homme(Platon)

Homme(?x) \Rightarrow Mortel(?x)

(C) Hervé Barbot, 2009-2011

18

Table de vérité

- **Valeur de vérité :**

par rapport à un modèle et une interprétation

- **Modèle :**

objets + relations entre les objets

- **Interprétation :**

Constantes \rightarrow objets

Prédicats \rightarrow relations

- **Phrase atomique = vrai ssi**

les objets représentés par les termes entretiennent

les uns par rapports aux autres la relation

représentée par le prédicat

(C) Hervé Barbot, 2009-2011

19

Quantification

- **Permet de définir une propriété sur un ensemble d'objets**

$\forall x \dots$

quelle que soit la valeur(*) de 'x', « ... » est 'vrai'

$\exists x \dots$

il existe une valeur de 'x' telle que « ... » soit 'vrai'

(*) il ne s'agit bien évidemment pas ici de la « valeur de vérité »...

(C) Hervé Barbot, 2009-2011

20

Lois de Morgan

...	est équivalent à	...
$\neg \exists x P$		$\forall x \neg P$
$\neg \forall x P$		$\exists x \neg P$
$\neg (P \vee Q)$		$\neg P \wedge \neg Q$
$\neg (P \wedge Q)$		$\neg P \vee \neg Q$

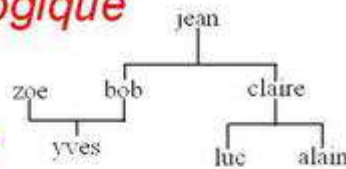
Permet de ré-écrire et manipuler les phrases

(C) Hervé Barbot, 2009-2011

21

Exemple: arbre généalogique

Représentation de l'environnement



père(yves,bob)
mère(yves,zoe)
père(bob,jean)
mère(luc,claire)
mère(alain,claire)
père(claire,jean)

▪ **Savoir**

Prédicats:

père(x,y)

père(yves,bob), père(claire,jean), ...

mère(x,y)

Permet la représentation complète des 'faits' connus

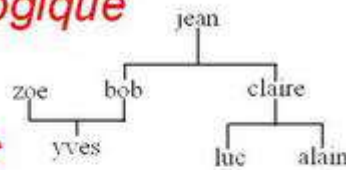
Ce qui n'est pas représenté n'est pas nécessairement 'faux', mais on ne le considèrera pas comme étant 'vrai'

(C) Hervé Barbot, 2009-2011

22

Exemple: arbre généalogique

Règles de manipulation



▪ **Savoir-faire**

Autres relations dérivées de « père » et de « mère » au moyen de règles d'inférence :

$père(x,y) \vee mère(x,y) \Rightarrow parent(x,y)$

Ou

$père(x,y) \Rightarrow parent(x,y)$

$mère(x,y) \Rightarrow parent(x,y)$

(C) Hervé Barbot, 2009-2011

23

Questions possibles :

- $P(x)$ est-il 'vrai' ?
Ex. `grand_père(yves,jean)` ?
- Quels sont les 'x' tels que $P(x)=\text{vrai}$?
Ex. `parent(yves,?)`

(C) Hervé Barbot, 2009-2011

24

Hypothèse de discussion pour la suite :
règles de la forme

IF A and B and ... THEN X

$(A \wedge B \wedge \dots) \Rightarrow X$

(C) Hervé Barbot, 2009-2011

25

Grappe ou Arbre ET/OU

(C) Hervé Barbot, 2009-2011

26

Base de règles (« savoir-faire »)

- $P \Rightarrow Q$
- $L \wedge M \Rightarrow P$
- $B \wedge L \Rightarrow M$
- $A \wedge P \Rightarrow L$
- $A \wedge B \Rightarrow L$

Base de faits (« savoir »)

- A = vrai
- B = vrai

(C) Hervé Barbot, 2009-2011

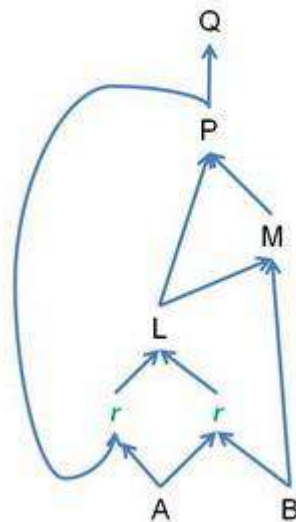
27

Base de règles (« savoir-faire »)

- $P \Rightarrow Q$
- $L \wedge M \Rightarrow P$
- $B \wedge L \Rightarrow M$
- $A \wedge P \Rightarrow L$
- $A \wedge B \Rightarrow L$

Base de faits (« savoir »)

- A = vrai
- B = vrai



(C) Hervé Barbot, 2009-2011

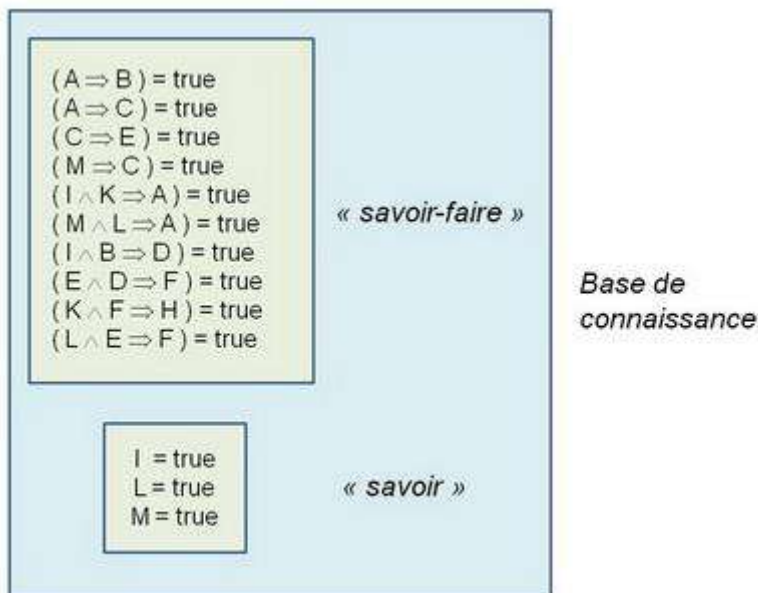
28

Chaînage avant

Forward chaining

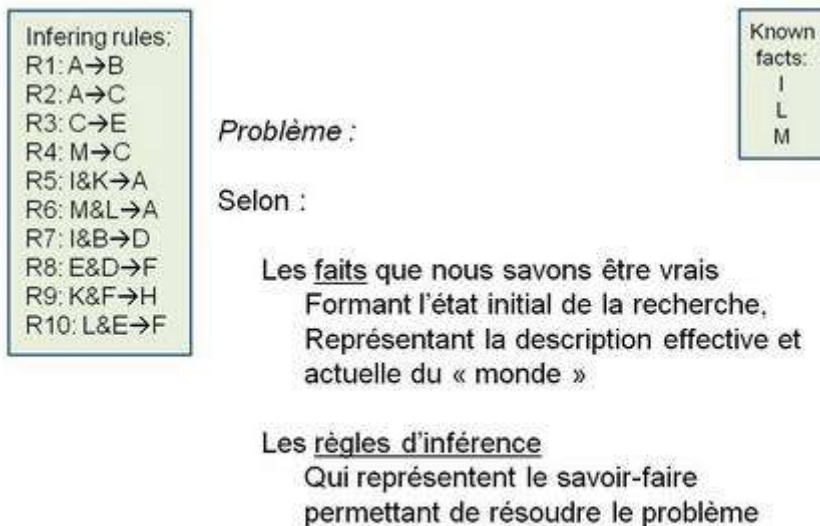
(C) Hervé Barbot, 2009-2011

29



(C) Hervé Barbot, 2009-2011

30



(C) Hervé Barbot, 2009-2011

31

- Iterate on:
 - Select a rule that is applicable
 - That is for which the « conditions » part is true
 - Apply the rule
 - That is: add the conclusion in the « known facts » set
- Stop when there is no more applicable rule

- Applying a rule adds known facts
 - Thus, a rule not applicable at one time may be applicable later...

(C) Hervé Barbot, 2009-2011

32

Inferring rules: R1: A→B R2: A→C R3: C→E R4: M→C R5: I&K→A R6: M&L→A R7: I&B→D R8: E&D→F R9: K&F→H R10: L&E→F	Initial facts = {I, L, M} <table border="1" style="margin-top: 10px;"> <thead> <tr style="background-color: #4F81BD; color: white;"> <th>Rule applied</th> <th>Knowledge</th> </tr> </thead> <tbody> <tr><td></td><td>ILM</td></tr> <tr><td>R4</td><td>ILMC</td></tr> <tr><td>R6</td><td>ILMCA</td></tr> <tr><td>R1</td><td>ILMCAB</td></tr> <tr><td>R2</td><td>ILMCAB <i>no new fact added!</i></td></tr> <tr><td>R3</td><td>ILMCABE</td></tr> <tr><td>R7</td><td>ILMCABED</td></tr> <tr><td>R8</td><td>ILMCABEDF</td></tr> <tr><td>R10</td><td>ILMCABEDF <i>no new fact added!</i></td></tr> </tbody> </table>	Rule applied	Knowledge		ILM	R4	ILMC	R6	ILMCA	R1	ILMCAB	R2	ILMCAB <i>no new fact added!</i>	R3	ILMCABE	R7	ILMCABED	R8	ILMCABEDF	R10	ILMCABEDF <i>no new fact added!</i>
Rule applied	Knowledge																				
	ILM																				
R4	ILMC																				
R6	ILMCA																				
R1	ILMCAB																				
R2	ILMCAB <i>no new fact added!</i>																				
R3	ILMCABE																				
R7	ILMCABED																				
R8	ILMCABEDF																				
R10	ILMCABEDF <i>no new fact added!</i>																				

Order may differ depending on the strategy to select a rule at each step!

But the result is the same...

(C) Hervé Barbot, 2009-2011

33

```

facts_set forward_chaining(
    rules_set rules
    facts_set initial_facts)

rules_set to_fire ← rules
facts_set facts ← initial_facts

WHILE there_is_applicable_rule(to_fire, facts) DO

    rule r ← select_rule(to_fire, facts)
    to_fire ← to_fire - r
    facts ← facts + conclusion(r)

ENDWHILE

RETURN facts
    
```

(C) Hervé Barbot, 2009-2011

34

▪ Variants

- Each time a rule is selected, add its conclusions in the knowledge base and fire (new) rules accordingly
 - See previous exemple and pseudo-code
- Fire rules only based on the initial facts
 - No change to the knowledge base

(C) Hervé Barbot, 2009-2011

35

Chaînage arrière

Backward chaining

(C) Hervé Barbot, 2009-2011

36

Infering rules:
 R1: $A \rightarrow B$
 R2: $A \rightarrow C$
 R3: $C \rightarrow E$
 R4: $M \rightarrow C$
 R5: $I \& K \rightarrow A$
 R6: $M \& L \rightarrow A$
 R7: $I \& B \rightarrow D$
 R8: $E \& D \rightarrow F$
 R9: $K \& F \rightarrow H$
 R10: $L \& E \rightarrow F$

Known facts:
 I
 L
 M

Problem statement :

According to:

Facts that we know are true

representing the initial state of the search,
 Representing the actual description of the world

Infering rules (they are true as well!...)

representing the know-how of the problem

Is a given fact (e.g. F) true or not ?

(C) Hervé Barbot, 2009-2011

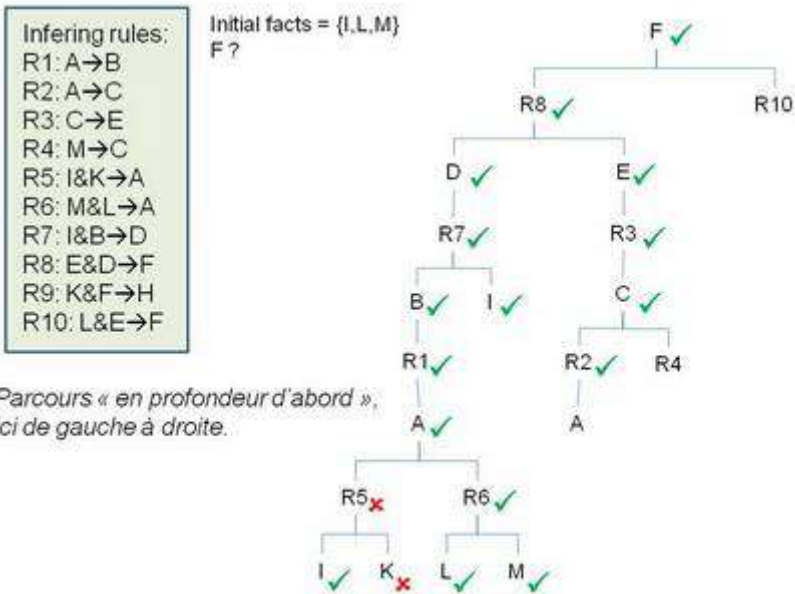
37

- Iterate on all rules concluding to the fact:
 - Check if conditions are true
 - If yes, decide that the fact is true

- Checking if a condition is true is recursion!

(C) Hervé Barbot, 2009-2011

38



(C) Hervé Barbot, 2009-2011

39

```
bool truth_value: fact      F      IN
                  rules_set rules IN/OUT
                  facts_set facts IN/OUT
```

```
IF F ∈ facts THEN RETURN true
```

```
WHILE there_is_a_concluding_rule(rules,F) DO
    rule r ← select_a_concluding_rule(rules,F)
    rules ← rules - r
    IF fire_ability(r,rules,facts)
        THEN facts ← facts + F
        RETURN true
```

```
ENDWHILE
```

```
RETURN false
```

(C) Hervé Barbot, 2009-2011

40

```
bool fire_ability: rule      R      IN
                   rules_set rules IN/OUT
                   facts_set facts IN/OUT
```

```
facts_set facts_to_check ← condition(R)
```

```
WHILE facts_to_check ≠ ∅ DO
```

```
    fact F ← select_fact(facts_to_check)
    IF truth_value(F,rules,facts) = false
        THEN RETURN false
    facts_to_check ← facts_to_check - F
```

```
ENDWHILE
```

```
RETURN true
```

(C) Hervé Barbot, 2009-2011

41

After the « basic » rules and chaining algorithms...

Let's see more issues!

Cas particuliers!

(C) Hervé Barbot, 2009-2011

42

« OR » in conditions

- IF A OR B THEN C

- IF A THEN C
IF B THEN C

(C) Hervé Barbot, 2009-2011

43

« NOT »

- IF not A THEN B
IF C THEN not B

Domain of value :

~~{ true , undetermined }~~
{ true , false , undetermined }

(C) Hervé Barbot, 2009-2011

44

General boolean expressions

- IF <bool_expression> THEN A

```
bool fire_ability: rule R           IN
                        rules_set rules IN/OUT
                        facts_set facts IN/OUT
```

Evaluate according to the semantic tree of the boolean expression

```
RETURN eval_result
```

(C) Hervé Barbot, 2009-2011

45

Multiple conclusions

- IF A THEN X AND Y AND Z
- IF A THEN X OR Y
 - At least one of 'X' and 'Y' shall be set to 'true'
 - How to do if we don't know that X or Y is false?
- IF A THEN X XOR Y
 - Exactly one shall be true
 - How to do if both are 'undetermined'?

(C) Hervé Barbot, 2009-2011

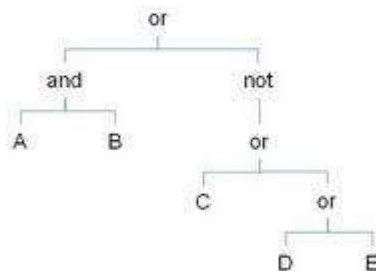
46

More generally...

IF <bool_exp> THEN <bool_exp>

- Boolean expression leads to evaluation tree

this is « simple » to evaluate as a « truth value » of a condition



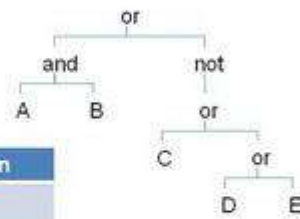
(C) Hervé Barbot, 2009-2011

47

- But what about « conclusion » parts?

What to decide?

A	B	C	D	E	Boolean expression
✓	?	✗	?	?	TRUE



- Is there any possible combination so that the truth table be correct?
- If several solutions, which one to select?
- What about indetermined facts?

(C) Hervé Barbot, 2009-2011

48

Interactive backward chaining

- Idea:
ask the user to help the system
- Principle 1:
the system is an expert, and shall investigate as much as possible before requiring any help
- Principle 2:
ask as few help as possible

(C) Hervé Barbot, 2009-2011

49