



# Inteligența Artificială

**Universitatea Politehnică București**  
**Anul universitar 2010-2011**

Adina Magda Florea

[http://turing.cs.pub.ro/ia\\_10](http://turing.cs.pub.ro/ia_10) și  
[curs.cs.pub.ro](http://curs.cs.pub.ro)



# Curs nr. 6

---

## **Sisteme bazate pe reguli**

- Reprezentarea prin reguli
- Structura SBR
- Ciclul de inferenta al unui sistem bazat pe reguli
- Strategia de control
- SBR cu inlantuire inainte
- Strategia familiei OPS5
- SBR cu inlantuire inapoi
- Sisteme bazate pe agenda



# 1. Reprezentarea prin reguli

---

- Reprezentare modulara a cunostintelor procedurale
- Cunostinte procedurale in maniera declarativa
- Permit atasare de actiuni (functii, proceduri)
- Se pot combina cu reprezentari structurate ale cunostintelor, de ex. ontologii
- Modelelelul formal pe care se bazeaza
- Limbaje

# Exemple de reguli

Temperatura(p,v)

- R1: **daca** pacientul are temperatura mare  
si tipul organismului este gram-pozitiv  $\text{Tip}(o,f)$   
si pacientul are gitul uscat  $\text{GitUscat}(p)$   
**atunci** organismul este streptococ  $\text{Identitate}(o,i)$
- R2: **daca** masina nu porneste  
si farurile nu se aprind  
**atunci** bateria este consumata  
sau bornele bateriei nu fac contact
- R3: **daca** temperatura  $> 95^{\circ} \text{C}$   
**atunci** deschide valva de protectie



# Reprezentarea prin reguli - cont

---

R1

$(\forall p)(\forall o)(\text{Temperatura}(p, \text{mare}) \wedge \text{Tip}(o, \text{gram - pozitiv}) \wedge \text{GitUscat}(p)) \rightarrow$   
 $\text{Identitate}(o, \text{streptococ})$

R2

$(\forall m)(\exists b)(\text{NuPorneste}(m) \wedge \text{NuAprinde}(m, \text{far})) \rightarrow$   
 $(\text{Stare}(b, \text{consumata}) \vee \text{Borne}(b, \text{fara\_contact}))$

R3:     **daca** temperatura > 95° C  
          **atunci** deschide valva de protectie

■ R3? Reprezentare actiuni in LP ?



# Forme de reguli

---

## ■ Reguli de inferenta

- **if** conditie(i) **then** concluzie/actiune

## ■ Utilizare

- obtinerea de noi cunostinte
- executarea actiunilor in functie de conditii

## ■ Reguli reactive

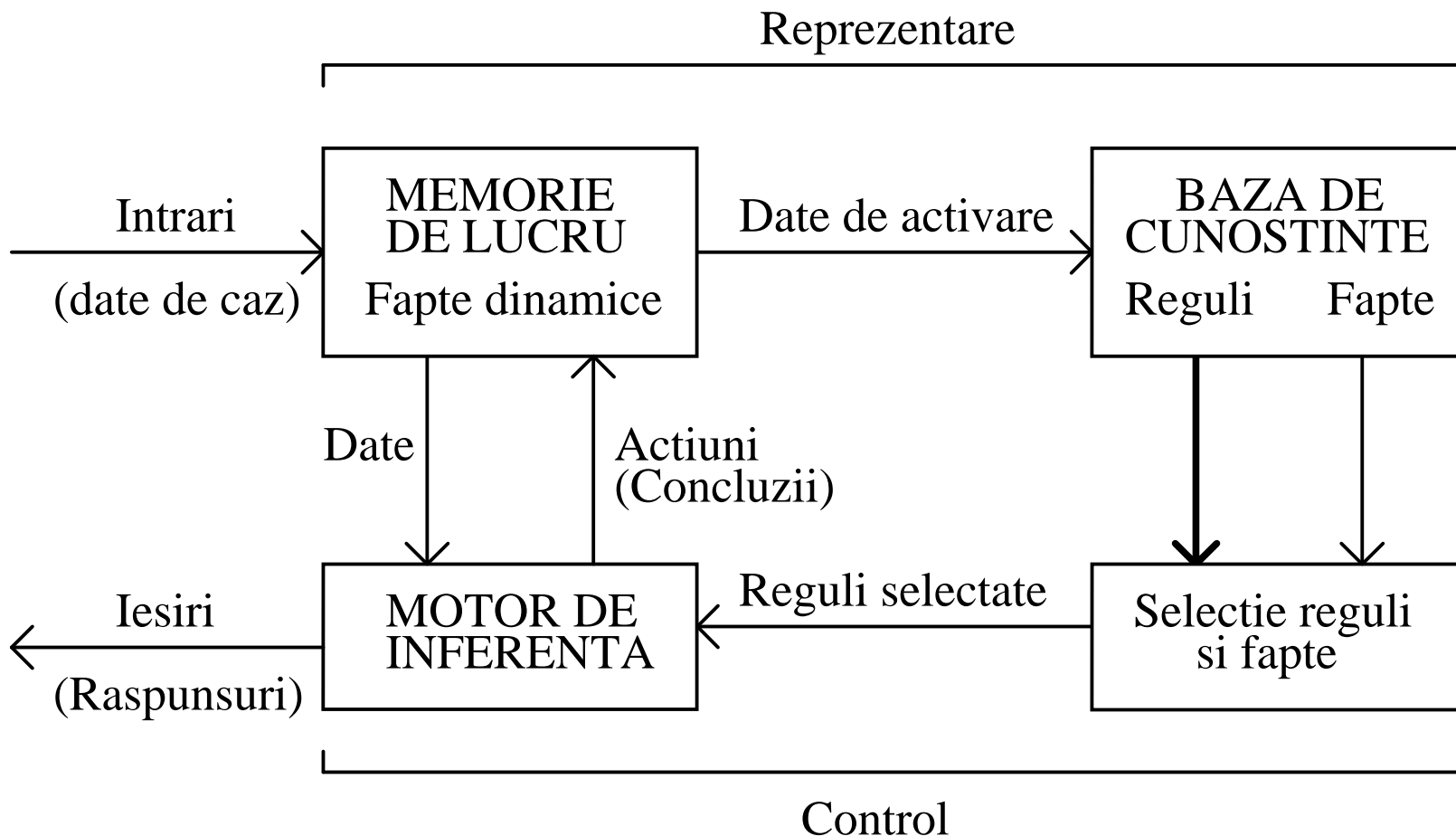
- **on** eveniment **if** conditie(i) **then** (executa) actiune

## ■ Utilizare

- triggere in SMBD
- detectarea exceptiilor
- reguli de integritate

## ■ Se pot combina

## 2. Structura SBR





---

### **3. Ciclul de inferenta al unui sistem bazat pe reguli**

- Identificare
- Selectie
- Executie





# Ciclul de inferenta al unui sistem bazat pe reguli - cont

**Algoritm:** Functionarea unui sistem bazat pe reguli

1.  $ML \leftarrow$  Date de caz

2. **repeta**

2.1. Executa identificare intre ML si BC (partea stinga sau partea dreapta a regulilor si fapte) si creeaza multimea de conflicte a regulilor aplicabile (MC)

2.2. Selecteaza o regula dupa un criteriu de selectie

2.3. Aplica regula prin executia partii drepte a regulii

**pana** nu mai sunt reguli aplicabile **sau**

memoria de lucru satisface conditia de stare scop **sau**

o cantitate predefinita de efort a fost epuizata

**sfarsit.**



## 4. Strategia de control

---

- Criteriile de selectie din MC
- Directia de aplicare a regulilor



## 4.1 Criteriile de selectie din MC

---

- Selectia primei reguli aplicabile
- Alegerea unei reguli din multimea de conflicte
  - Preferinte bazate pe natura regulilor
    - Specificitate*
    - Momentului folosirii anterioare*
  - Preferinte bazate pe obiectele identificate
  - Preferinte bazate pe natura starilor



# Criteriile de selectie din MC - cont

---

- Utilizarea metaregulilor

**daca** o regula are conditiile A si B si

regula refera {nu refera} X

{

de loc/

numai in partea stinga/

numai in partea dreapta }

**atunci** regula va fi in special utila

{

probabil utila/

probabil inutila/

sigur inutila

}

- Aplicarea tuturor regulilor din multimea de conflicte



## 4.2 Directia de aplicare a regulilor

---

### INLANTUIRE INAINTE    INLANTUIRE INAPOI

**daca A atunci B**  
**daca B atunci C**  
A (data)  

---

C (concluzie)

determina C  
**daca B atunci C**  
**daca A atunci B**  

---

(**daca A atunci C**, implicit)  
Este A adevarata? (data)

Continut initial al memoriei de lucru: A,E  
Stare scop: D

$A,E \xrightarrow{R3} A,E,B \xrightarrow{R1} A,E,B,C \xrightarrow{R2} A,E,B,C,D$

## (a) Inlantuire inainte

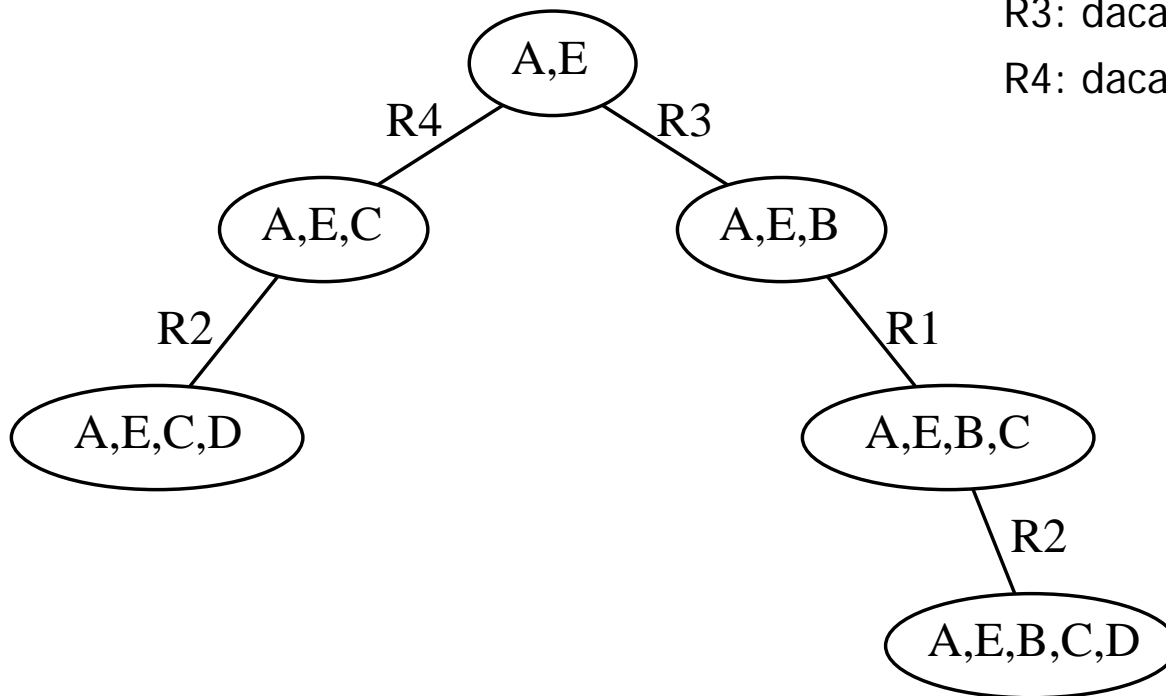
(a)

R1: daca A&B atunci C

R2: daca C atunci D

R3: daca A atunci B

R4: daca A&E atunci C



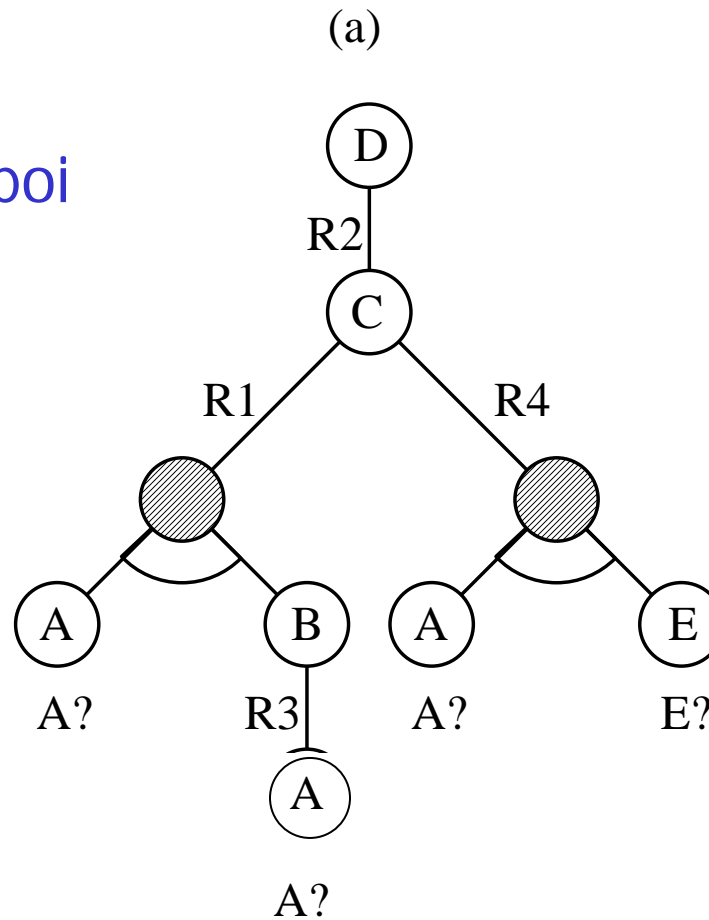
(b)

Continut initial al memoriei de lucru: A,E

Stare scop: D

$D? \xrightarrow{R2} C? \xrightarrow{R1} A?, B? \xrightarrow{R3} A?, E?$

(b) Inlantuire inapoi



R1: daca A&B atunci C

R2: daca C atunci D

R3: daca A atunci B

R4: daca A&E atunci C

- Descriere problema

Nod SAU - `sau(NumeProb, ListaSuccesori)`

Nod SI - `si(NumeNod, ListaSubprob)`

Nod elementar - `elementar(NumeProb)`

Nod neelementar - `neelementar(NumeProb)`

- Solutie

`frunza(NumeNod)`

nod SAU – unic succesori = nodul SI ales pentru descompunere,

marcat prin structura `succ(NumeProb, ArboreSolutie)`

`descriere(sau(a, [si(b, [elementar(d), sau(e, [elementar(h)])]),`

`si(c, [sau(f, [elementar(h), neelementar(i)], elementar(g))]))).`



```
% solutie(-ArboreSolutie)
solutie(ArboreSolutie) :- descriere(Problema),
                        rezolv(Problema, ArboreSolutie).
```

```
% rezolv(+Problema, -ArboreSolutie)
rezolv(elementar(Problema), frunza(Problema)).
rezolv(sau(Problema, Succesori), succ(Problema, ArboreSolutie)) :-
    member(S, Succesori),
    rezolv(S, ArboreSolutie).
rezolv(si(Problema, Succesori), si(Problema, ArboriSolutie)) :-
    rezolv_toti(Succesori, ArboriSolutie).
```

```
rezolv_toti([], []).
rezolv_toti([Problema | Rest], [Arbore | Arbori]) :-
    rezolv(Problema, Arbore), rezolv_toti(Rest, Arbori).
```

? - solutie(ArbSol).

$\text{ArbSol} = \text{succ}(a, \text{si}(b, [\text{frunza}(d), \text{succ}(e, \text{frunza}(h))])) ;$

$\text{ArbSol} = \text{succ}(a, \text{si}(c, [\text{succ}(f, \text{frunza}(h)), \text{frunza}(g)])) ;$

No

## Algoritm: **Determinarea unei valori cu inlantuire inainte a regulilor (a)**

### **DetValoareD(A)**

1. **daca** A are valoare  
**atunci intoarce** SUCCES
2. Construiește multimea de conflicte, MC, și initializează Efort
3. **daca**  $MC = \{ \}$   
**atunci intoarce** INSUCCES
4. Alege o regula  $R \in MC$  după un criteriu de selecție
5. Aplica regula R  
    Aduga faptul din concluzia regulii R la ML, execută acțiune
6. **daca** A are valoare ( $A \in ML$ )  
**atunci intoarce** SUCCES
7.  $MC \leftarrow MC - R$
8.  $MC \leftarrow MC \cup$  Noile reguli aplicabile
9. Actualizează Efort
10. **Daca**  $Efort = \{ \}$  **atunci intoarce** INSUCCES
11. **repetă** de la 3  
**sfarsit.**

## Algoritm: **Determinarea unei valori cu inlantuirea inapoi a regulilor (b)**

### DetValoare(A)

1. Construieste multimea regulilor care refera A in concluzie, MC
2. **daca**  $MC = \{ \}$   
**atunci**
  - 2.1. Intreaba utilizatorul valoarea lui A
  - 2.2. **daca** se cunoaste valoarea lui A  
**atunci** depune in ML aceasta valoare  
**altfel intoarce** INSUCCES
3. **altfel**
  - 3.1. Alege o regula dupa un criteriu de selectie
  - 3.2. **pentru** fiecare ipoteza  $I_j, j=1,N$ , a premisei lui R **executa**
    - 3.2.1. Fie  $A_j$  atributul referit de ipoteza  $I_j$
    - 3.2.2. **daca**  $A_j$  are valoare  
**atunci** atunci evalueaza adevarul ipotezei  $I_j$
    - 3.2.3. **altfel**
      - i. **daca**  $DetValoare(A_j) = SUCCES$   
**atunci** evalueaza adevarul ipotezei  $I_j$
      - ii. **altfel** considera ipoteza  $I_j$  nesatisfacuta

3.3. **daca** toate ipotezele  $I_j, j=1,N$  sunt satisfacute

**atunci** depune in ML valoarea lui A dedusa pe baza concluziei R

4. **daca** A are valoare (in ML)

**atunci** intoarce SUCCES

5. **altfel**

5.1  $MC \leftarrow MC - R$

5.2 **repete** de la 2

**sfarsit.**

---

1'. **daca** A este data primara

**atunci**

1'.1. Intreaba utilizatorul valoarea lui A

1'.2. **daca** se cunoaste valoarea lui A

**atunci** - depune in ML valoarea lui A

- **intoarce** SUCCES

1'.3. **altfel intoarce** INSUCCES

# Exemplu SBR cu inlantuire inainte (a)

Nume	Greutate	Dimensiune	Fragil	Impachetat
Statuie	mediu	mare	nu	nu
Tablou	usor	medie	nu	nu
Vaza	usor	mica	da	nu
Soclu	greu	mare	nu	nu

**Etapa :** Verifica - Decor  
**Cutie 1 :** { }  
**Obiecte- Neimpachetate:** Statuie, Tablou, Vaza, Soclu

R11: **daca** Etapa este Verifica-Decor

**si** exista o statuie

**si** nu exista soclu

**atunci** adauga soclu la Obiecte-Neimpachetate .....

R17: **daca** Etapa este Verifica-Decor

**atunci** termina Etapa Verifica-Decor

**si** incepe Etapa Obiecte-Mari

## Exemplu SBR cu inlantuire inainte - cont

R21: **daca** Etapa este Obiecte-Mari

**si** exista un obiect mare de ambalat

**si** exista un obiect greu de ambalat

**si** exista o cutie cu mai putin de trei obiecte mari

**atunci** pune obiectul greu in cutie

R22: **daca** Etapa este Obiecte-Mari

**si** exista un obiect mare de ambalat

**si** exista o cutie cu mai putin de trei obiecte mari .....

**atunci** pune obiectul mare in cutie

R28: **daca** Etapa este Obiecte-Mari

**si** exista un obiect mare de pus

**atunci** foloseste o cutie noua

R29: **daca** Etapa este Obiecte-Mari

**atunci** termina Etapa Obiecte-Mari

**si** incepe Etapa Obiecte-Medii

<b>Etapa :</b>	Obiecte - Medii
<b>Cutie 1 :</b>	Soclu, Statuie
<b>Obiecte– Neimpachetate :</b>	Tablou, Vaza

# Exemplu OPS5

WME

(literalize student      nume   plasat\_in   sex\_stud)

(literalize camera      numar   capacitate  
                                 libere sex\_cam   ocupanti)

(vector-attribute ocupanti)

camera                    111   4   2   F   (Maria Elena)            time tag

(make camera ^numar 112 ^capacitate 4 ^libere 4  
   ^sex\_cam nil ^ocupanti nil)

(make student ^nume Mihai ^plasat\_in nil ^sex-stud M)



(p atrib\_stud\_cam\_libera

(<Student\_neplasiat>

(student ^nume <nume\_stud> ^plasiat\_in nil ^sex\_stud <gen>))

(<Camera\_libera>

(camera ^numar <nr\_camera>

^capacitate <capacitate\_max>

^libere <capacitate\_max>))

-->

(modify <Student\_neplasiat> ^plasiat\_in <nr\_camera>)

(modify <Camera\_libera> ^ocupanti <nume\_stud>

^sex\_camera <gen>

^libere (compute <capacitate\_max>-1)).



# Exemplu Jess

---

```
(deftemplate persoana
  (slot prenume)
  (slot nume)
  (slot varsta (type INTEGER))
)
```

```
(defrule adult
  (persoana (prenume ?p_first)
            (varsta ?p_age))
  (test (>= ?p_age 18)))
=>
  (assert (adult (prenume ?p_first)))
)
```

# Stud/cam in Jess

```
(deftemplate student
```

```
  (slot name)
```

```
  (slot sex)
```

```
  (slot placed_in)
```

```
  (slot special_considerations (default no))
```

```
(deftemplate room
```

```
  (slot number)
```

```
  (slot capacity (type INTEGER)(default 4))
```

```
  (slot sexes_are)
```

```
  (slot vacancies (type INTEGER))
```

```
  (multislot occupants))
```

```
(defrule assign-student-empty-room
```

```
  ?unplaced_student ← (student (name ?stud_name)
```

```
                        (placed_in nil)
```

```
                        (sex ?gender))
```

```
  ?empty_room ← (room (number ?room_no)
```

```
                  (capacity ?room_cap)
```

```
                  (vacancies ?max_size))
```

```
  (test (= ?room_cap ?max_size))
```

```
=>
```

```
  (modify ?unplaced_student (placed_in ?room_no))
```

```
  (modify ?empty_room (occupants ?stud_name) (sexes_are ?gender)
```

```
          (vacancies (-- ?max_size))
```

```
)
```



## 5. Strategii SBR familia OPS5

---

- Ciclul recunoastere-actiune:
  - Match
  - Select
  - Act
- **WME** = working memory element
  - Identificat printr-un "time tag"
- Instantiere: multime de WME care satisface o regula
- Multime de conflicte (MC)
- Rezolvarea conflictelor

# Ciclul recunoastere-actiune

## Match

- O regula se poate aplica daca conditiile din antecedent sunt satisfacute de WMEs din ML
- Procesul are 2 aspecte:
  - match intra-element
  - match inter-element

(defrule teenager

(person (firstName ?name) (age ?age))

=> (printout t ?name " is " ?age " years old." crlf))

# Ciclul recunoastere-actiune

## ■ match inter-element

```
(defrule assign-private-room
```

```
  (student (name ?stud_name)
```

```
    (placed_in nil)
```

```
    (special_consideration yes))
```

```
  (room (number ?room_no)
```

```
    (capacity 1)
```

```
    (vacancies 1)
```

=> ...

Instantieri (MC)

assign-private-room 41 9

assign-private-room 41 17

assign-private-room 52 9

assign-private-room 52 17

WMEs

41 (student name Mary sex F placed\_in nil  
special\_consideration yes)

52 (student name Peter sex M placed\_in nil  
special\_consideration yes)

9 (room number 221 capacity 1 vacancies 1)

12 (room number 346 capacity 2 vacancies 1)

17 (room number 761 capacity 1 vacancies 1)



# Rezolvarea conflictelor

---

- Diferite strategii

- **Refractie** = o aceeași instanțiere nu este executată de mai multe ori (2 instanțieri sunt la fel dacă au același nume de regulă și aceleași time tags, în aceeași ordine)
- **Momentul utilizării** = Se preferă instanțierile care au identificat cu WMEs cu cele mai recente time tags (sau invers)
- **Specificitate** = Au prioritate instanțierile cu LHS specifice = nr de valori testate în LHS
  - teste asupra: nume clasă, predicat cu 1 arg constantă, predicat cu un operator variabilă legată



# Rezolvarea conflictelor

---

- **Strategia LEX**

- Elimina din MC instantierile care au fost deja executate
- Ordoneaza instantierile pe baza momentului utilizarii
- Daca mai multe instantieri au aceleasi time tags, utilizeaza specificitate
- Daca mai multe instantieri au aceeasi specificitate alege arbitrar

- **Strategia MEA** – aceeasi dar utilizeaza primul time tag





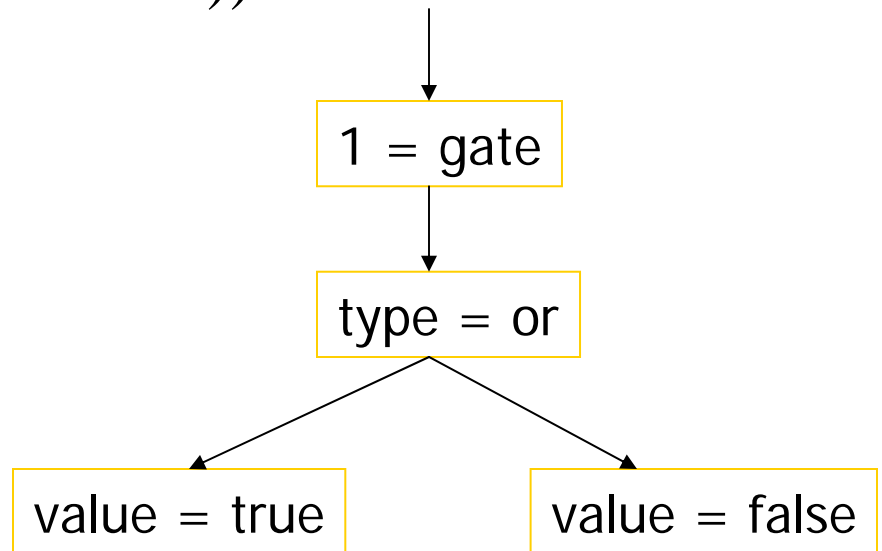
# Eficiența execuției

---

- **Match** – cam 80% din timpul ciclului recunoaștere-actiune
- Fiecare WME este comparat cu fiecare condiție din fiecare regulă
  - $O(R * F^P)$ , R – nr de reguli, F – nr WME, P nr mediu de condiții în LHS regulă
- **RETE match algorithm (1982 Forgy)**
  - Salvează starea de match între 2 cicluri recunoaștere-actiune
  - La crearea unui WME, acesta este comparat cu toate elementele condiție din program și este memorat împreună cu fiecare element condiție cu care a identificat =>
  - Numai schimbările incrementale din WM sunt identificate în fiecare ciclu
  - $O(R * F * P)$  aprox

# Compilarea regulilor

- Se compileaza conditiile regulilor intr-o retea de noduri de test
- Un test este un predicat cu o constanta sau variabila legata sau o disjunctie
- Procesul de match are loc numai la adaugarea sau la eliminarea unui WME (modify este retract urmat de assert)
  - (gate (type or) (value true))
  - (gate (type or) (value false))
- **Node sharing**





# Compilarea regulilor

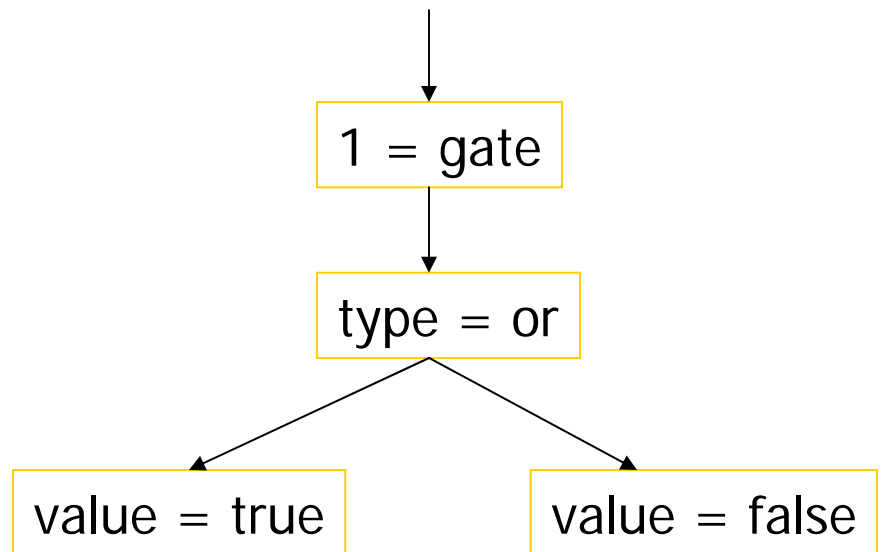
---

- Un pointer la noul WME este trecut prin retea, incepand de la nodul radacina
- Fiecare nod actioneaza ca un switch
- Cand un nod primeste un pointer la un WME, testeaza WME asociat. Daca testul reuseste, nodul se deschide si WME trece mai departe
- Altfel nu se intampla nimic
- Daca un WME va trece prin retea, va fi combinat cu alte WME care trec pentru a forma o instantiere in MC
- Pointerii la WME sunt trimisi prin retea RETE ca tokens = pointer + stare (assert sau retract)

# Tipuri de noduri in retea

## Nod cu 1 intrare = test intra-element

- realizat de noduri cu 1 intrare
- fiecare nod efectueaza un test corespunzator unei conditii
- testarea aceleiasi variabile – tot noduri cu 1 intrare





# Sisteme bazate pe reguli

---

- Foarte multe
- Cele mai influente
  
- OPS5
- ART
- CLIPS
- Jess
- Familia Web Rule languages
  - In special RuleML si SWRL
  - Interoperabilitatea regulilor



# RuleML

---

- **RuleML Initiative** - August 2000 Pacific Rim International Conference on Artificial Intelligence.
- RuleML Initiative dezvoltă limbaje bazate pe reguli deschise XML/RDF
- Aceasta permite schimbul de reguli între diferite sisteme, inclusiv componente software distribuite pe Web și sisteme client-server eterogene
- Limbajul RuleML – sintaxa XML pentru reprezentarea cunoștințelor sub forma de reguli
- Integrarea cu ontologii: sistemul de reguli trebuie să deriveze/utilizeze cunoștințe din ontologie



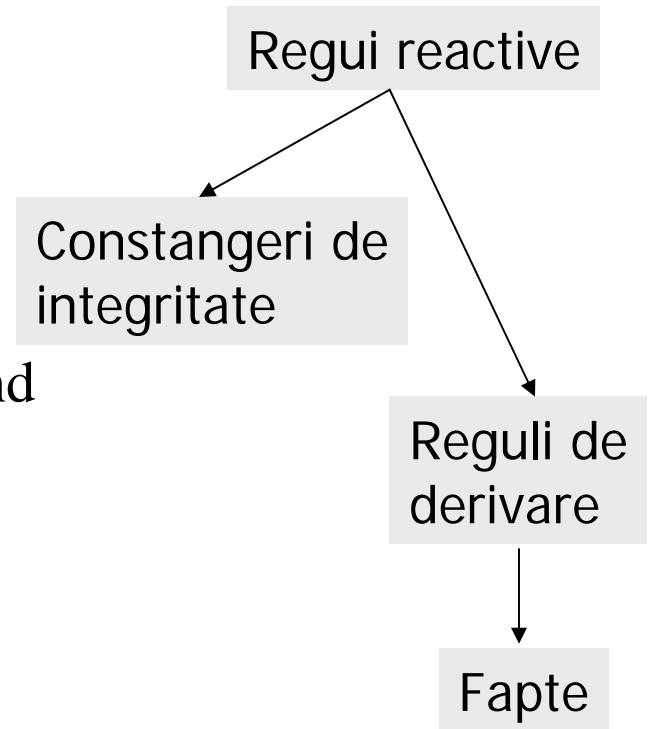
# RuleML

---

- RuleML – se bazeaza pe Datalog
- Datalog = limbaj de interogare si reguli pentru baze de date deductive
- Subset al Prolog cu restrictii:
  - argumente ne-functionale (constante sau variabile)
  - limitari in nivelul de apeluri recursive
  - variabilele din concluzie trebuie sa apara in predicate ne-negate din ipoteza
- Hornlog – Datalog extins cu variabile functionale (termeni generali)

# RuleML

- **Reguli reactive** = Observa/verifica anumite evenimente/conditii si executa o actiune – numai forward
- **Constangeri de integritate** = reguli speciale care semnaleaza inconsistente cand se indeplinesc anumite conditii – numai forward
- **Reguli de inferenta** (derivare) = reguli reactive speciale cu actiuni care adauga o concluzie daca conditiile (premisele sunt adevarate) - Se pot aplica atat forward cat si backward
- **Fapte** = reguli de inferenta particulare





# RuleML

## ■ Reguli reactive

```
<rule>  <_body> <and> prem1 ... premN </and> </_body>  
        <_head> action </_head>  
</rule>
```

## ■ Constrangeri de integritate

```
<ic>    <_head> inconsistency </_head>  
        <_body> <and> prem1 ... premN </and> </_body>  
</ic>
```

implementate ca

```
<rule>  <_body> <and> prem1 ... premN </and> </_body>  
        <_head> <signal> inconsistency </signal> </_head>  
</rule>
```

# RuleML

## ■ Reguli de inferenta/derivare

```
<imp> <_head> conc </_head>  
      <_body> <and> prem1 ... premN </and> </_body>  
</imp >
```

implementate prin

```
<rule> <_body> <and> prem1 ... premN </and> </_body>  
      <_head> <assert> conc </assert> </_head>  
</rule>
```

## ■ Fapte

```
<atom> <_head> conc </_head> </atom>
```

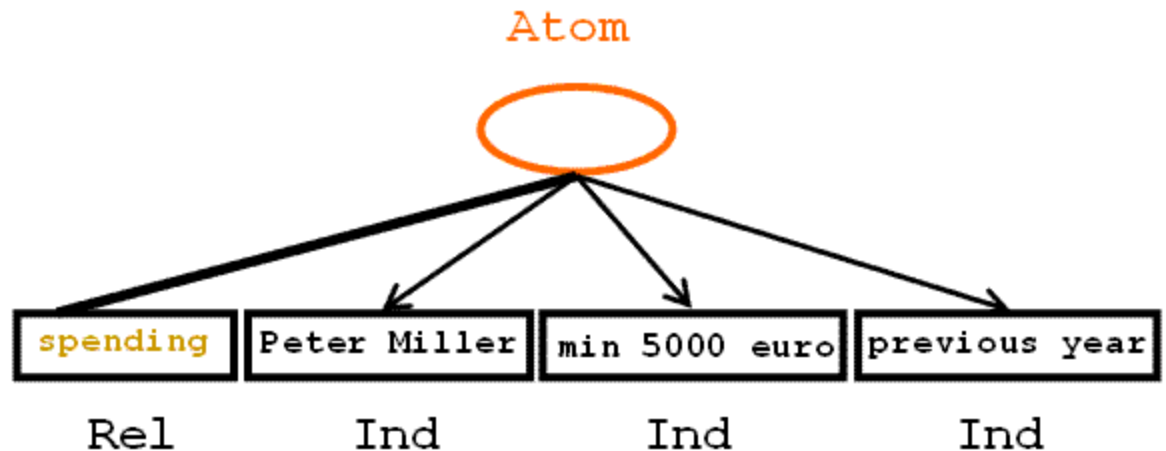
implementate prin

```
<imp> <_head> conc </_head>  
      <_body> <and> </and> </_body> </imp>
```

# RuleML

## Fapte

```
<atom> <rel>spending</rel>  
  <ind>Peter Miller</ind>  
  <ind>min 5000 euro</ind>  
  <ind>previous year</ind>  
</atom>
```



spending(petterMiller, min5000euro, previousYear).

# Reguli de inferenta/derivare

<imp>

<head> <atom>

<rel>discount</rel>

<var>customer</var>

<var>product</var>

<ind>7.5 percent</ind>

</atom>

</head>

<body>

<and>

<atom>

<rel>premium</rel>

<var>customer</var>

</atom>

<atom>

<rel>luxury</rel>

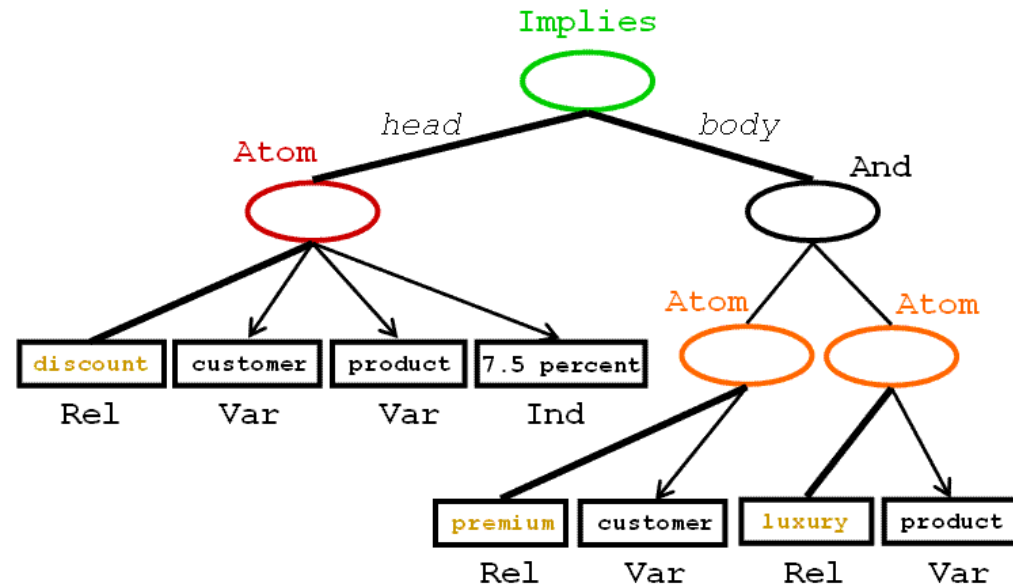
<var>product</var>

</atom>

</and>

</body>

</imp>



discount(Customer, Product, 7.5\_percent):-  
premium(Customer), luxury(Product).



## 6. SBR cu inlantuire inapoi

---

- R1: **daca** X are par  
    **atunci** X este mamifer
- R2: **daca** X hraneste puii cu lapte  
    **atunci** X este mamifer
- R3: **daca** X este mamifer  
    **si** X are dinti ascutiti  
    **si** X are falci  
    **atunci** X este carnivor
- R4: **daca** X este carnivor  
    **si** X este maroniu  
    **si** X are pete  
    **atunci** X este leopard
- R5: **daca** X este carnivor  
    **si** X este maroniu  
    **si** X are dungi  
    **atunci** X este tigru

Ce este X?

# Exemplu SBR cu inlantuire inapoi si calcul incert (CF)

- Exemplu: o baza de cunostinte pentru alegerea vinului adecvat unui meniu
- Valoarea fiecarui atribut este memorata impreuna cu coeficientul de certitudine asociat.
- Coeficientii de certitudine sunt valori pozitive in intervalul  $[0,1]$ .  
(vin chardonney 0.8 riesling 0.6)
- O regula poate avea asociat un coeficient de certitudine  
**daca** sos-meniu = sos-alb  
**atunci** culoare-vin = alba 0.6

**R11:daca componenta-meniu = curcan  
atunci culoare-vin = rosie 0.7  
si culoare-vin = alba 0.2**

**R12:daca componenta-meniu = peste  
atunci culoare-vin = alba**

**R13:daca sos-meniu = sos-alb  
atunci culoare-vin = alba 0.6**

**R14:daca componenta-meniu = porc  
atunci culoare-vin = rosie**

**R21:daca sos-meniu = sos-alb  
atunci tip-vin = sec 0.8  
si tip-vin = demisec 0.6**

**R22:daca sos-meniu = sos-tomat  
atunci tip-vin = dulce 0.8  
si tip-vin = demisec 0.5**

**R23:daca sos-meniu = necunoscut  
atunci tip-vin = demisec**

**R24:daca componenta-meniu = curcan  
atunci tip-vin = dulce 0.6  
si tip-vin = demisec 0.4**

**R31:daca culoare-vin = rosie**

**si tip-vin = dulce**

**atunci vin = gamay**

**R32:daca culoare-vin = rosie**

**si tip-vin = sec**

**atunci vin = cabernet-sauvignon**

**R33:daca culoare-vin = rosie**

**si tip-vin = demisec**

**atunci vin = pinot-noir**

**R34:daca culoare-vin = alba**

**si tip-vin = dulce**

**atunci vin = chenin-blanc**

**R35:daca culoare-vin = alba**

**si tip-vin = sec**

**atunci vin = chardonnay**

**R36:daca culoare-vin = alba**

**si tip-vin = demisec**

**atunci vin = riesling**



**scop(vin)**

**monovaloare(componenta-meniu)**

**monovaloare(culoare-vin)**

**monovaloare(sos-meniu)**

**multivaloare(tip-vin)**

**multivaloare(vin)**

**valori-legale(componenta-meniu) = [curcan, peste, porc]**

**valori-legale(sos-meniu) = [sos-alb, sos-tomat]**

**valori-legale(tip-vin) = [sec, demisec, dulce]**

**valori-legale(vin) = [gamay, cabernet-sauvignon, pinot-noir,  
chenin-blanc, chardonnay, riesling]**

**valori-legale(culoare-vin) = [rosie, alba]**



## 7. Sisteme bazate pe agenda

---

- Structura de control a anumitor sisteme bazate pe reguli nu foloseste nici inlantuirea inainte nici inlantuirea inapoi a regulilor, ci o *strategie de control de tip agenda*.
- Strategie utila in cazul in care se foloseste un *criteriu de selectie* a regulilor bazat pe **preferinta starilor**, deci o functie euristica de evaluare.
- O *agenda* este o lista de sarcini pe care sistemul trebuie sa le execute.
- O sarcina are asociata una sau mai multe **justificari** - prioritate

## Algoritm: Strategia de control de tip "agenda"

1. Initializeaza agenda cu sarcina de executat
2. **repeta**
  - 2.1. Selecteaza sarcina cu prioritate maxima,  $T$
  - 2.2. Executa sarcina  $T$  in limitele unor resurse de timp si spatiu determinate de importanta lui  $T$
  - 2.3. **pentru** fiecare noua sarcina  $T_i$  generata de  $T$   
**executa**
    - 2.3.1. **daca**  $T_i$  este deja in agenda  
**atunci**
      - i. Fie  $T'_i$  copia lui  $T_i$  din agenda
      - ii. **daca** justificarile lui  $T'_i$  nu includ justificarea lui  $T_i$   
**atunci** adauga justificarea lui  $T_i$  justificarilor lui  $T'_i$
      - iii. Inlocuieste  $T'_i$  cu  $T_i$

2.3.2. **altfel** adauga  $T_i$  si justificarea asociata in agenda

2.3.3. Calculeaza prioritatea sarcinii  $T_i$  pe baza  
justificarilor asociate

**pana** agenda satisface conditia de stare finala **sau**  
agenda este vida

**sfarsit.**