Intelligenza Artificiale I

Esercitazione 7 Sistemi a regole

Marco Piastra

Un sistema a regole contiene regole e fatti

Nelle regole, tutte le variabili sono universalmente quantificate I fatti non contengono variabili

Ciascuna regola è un'implicazione

```
<LHS - Left Hand Side> ⇒ <RHS - Right Hand Side>
```

LHS e RHS

Sono congiunzioni di fbf atomiche in forma positiva

Morale: le regole Jess sono traducibili in regole di Horn (quasi vero ...)

```
(defrule "Sorella"
                                        (defrule "Fratello"
  (Madre\ ?m\ ?x)
                                           (Madre ?m ?x)
  (Madre ?m ?y)
                                           (Madre ?m ?y)
  (Padre ?p ?x)
                                           (Padre ?p ?x)
  (Padre ?p ?y)
                                           (Padre ?p ?y)
  (Femmina ?x)
                                           (Maschio ?x)
  \Rightarrow
                                           \Rightarrow
                                           (Fratello ?x ?y))
  (Sorella ?x ?y))
```

Un sistema a regole contiene regole e fatti

Nelle regole, tutte le variabili sono universalmente quantificate I fatti non contengono variabili

Ciascuna regola è un'implicazione

```
<LHS - Left Hand Side> ⇒ <RHS - Right Hand Side>
```

LHS e RHS

Sono congiunzioni di fbf atomiche in forma positiva

Morale: le regole Jess sono traducibili in regole di Horn (quasi vero ...)

```
Regola "Fratello"
Regola "Sorella"
\forall m \ \forall p \ \forall x \ \forall y
                                                     \forall m \ \forall p \ \forall x \ \forall y
                                                    ((Madre(m, x))
((Madre(m, x))
                                                       \land Madre(m, y)
  \land Madre(m, y)
                                                       \land Padre(p, x)
  \land Padre(p, x)
                                                       \land Padre(p, y)
 \land Padre(p, y)
  \land Femmina(x))
                                                       \land Maschio(x))
\rightarrow
                                                     \rightarrow
                                                    Fratello(x, y)
Sorella(x, y)
```

Un sistema a regole contiene regole e fatti

Nelle regole, tutte le variabili sono universalmente quantificate I fatti non contengono variabili

Ciascuna regola è un'implicazione

```
<LHS - Left Hand Side> ⇒ <RHS - Right Hand Side>
```

LHS e RHS

Sono congiunzioni di fbf atomiche in forma positiva

Morale: le regole Jess sono traducibili in regole di Horn (quasi vero ...)

Un sistema a regole contiene regole e fatti

Nelle regole, tutte le variabili sono universalmente quantificate I fatti non contengono variabili

Ciascun fatto è una fbf atomica

Una fbf base (ground): non contiene variabili

Fatto 1 Fatto 4

(Femmina paola) (Maschio mario)

Fatto 2 Fatto 5

(Femmina amelia) (Padre mario amelia)

Fatto 3

(Madre paola amelia)

L'uso dei simboli funzionali è limitato

Un sistema a regole contiene regole e fatti

Nelle regole, tutte le variabili sono universalmente quantificate I fatti non contengono variabili

Ciascun fatto è una fbf atomica

Una fbf base (ground): non contiene variabili

Fatto 1 Fatto 4

Femmina(paola) Maschio(mario)

Fatto 2 Fatto 5

Femmina(amelia) Padre(mario, amelia)

Fatto 3

Madre(paola, amelia)

Forward Chaining

Aspetti dell'implementazione effettiva

Ipotesi

Derivata dal teorema di Herbrand

Si calcola il sistema di Herbrand di tutte le regole Applicazione esaustiva della regola *INST*

Si applicano tutte le regole istanziate a tutti i fatti

Applicazione esaustiva della regola GMP

Dalla teoria sappiamo che il metodo è corretto e completo (Per la classe di fbf cui si applica)

Forward Chaining

Aspetti dell'implementazione effettiva

Ipotesi

Derivata dal teorema di Herbrand

Si calcola il sistema di Herbrand di tutte le regole

Applicazione esaustiva della regola INST

Si applicano tutte le regole istanziate a tutti i fatti

Va fatto per tutte le regole di un programma

Applicazione esaustiva della regola GMP

Dalla teoria sappiamo che il metodo è corretto e completo

(Per la classe di fbf cui si applica)

Regola "Sorella"

Forward Chaining

Aspetti dell'implementazione effettiva

Ipotesi

Derivata dal teorema di Herbrand

Si calcola il sistema di Herbrand di tutte le regole

Applicazione esaustiva della regola INST

Si applicano tutte le regole istanziate a tutti i fatti

Applicazione esaustiva della regola GMP

Dalla teoria sappiamo che il metodo è corretto e completo

(Per la classe di fbf cui si applica)

```
Ha delle prestazioni terribili:
```

La regola "Sorella" ha 4 variabili distinte:

Occorre generare n^4 instanziazioni

Anche limitando n alle sole costanti

citati nei fatti, si ha un numero elevato

Poche di queste sono effettivamente usate

```
Regola "Sorella" \{ \neg Madre(m, x) \\ \neg Madre(m, y) \\ \neg Padre(p, x) \\ \neg Padre(p, y) \\ \neg Femmina(x), \\ Sorella(x, y) \}
```

Forse il più noto per i sistemi a regole

Idea di base

Pre-compilare le regole

Generando una struttura a grafo che facilita l'identificazione dei *match* (instanziazioni di regole in base ai fatti)

Pro

Si velocizza enormemente l'esecuzione

Contro

Si consuma molta memoria

Si assume che le regole sono stabili e che i fatti cambino spesso

Ricompilare la struttura a grafo di continuo sarebbe controproducente

Elementi della struttura a rete

Memorie Alpha

Ciascuna di esse rappresenta una condizione (un letterale) nella LHS di una regola Sono ammesse fattorizzazioni: condizioni identiche, anche in regole diverse, sono rappresentate dalla stessa memoria *Alpha*

Esempio:

```
(defrule "Sorella"

(Madre ?m ?x)

(Madre ?m ?y)

(Padre ?p ?x)

(Padre ?p ?y)

(Femmina ?x)

⇒

(Sorella ?x ?y))
```

Memorie Alpha

(*Madre* ?v1 ?v2)

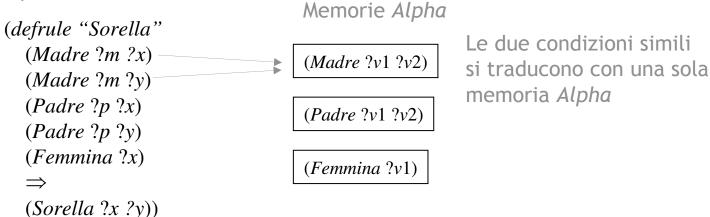
(*Padre* ?v1 ?v2)

(*Femmina* ?v1)

Elementi della struttura a rete

Memorie Alpha

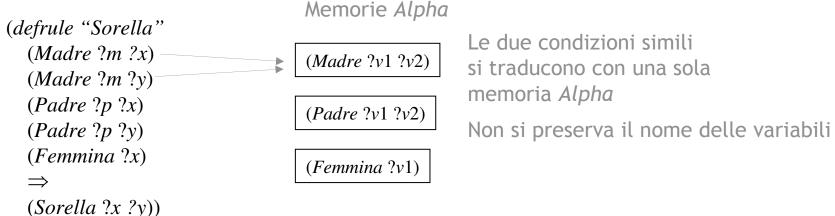
Ciascuna di esse rappresenta una condizione (un letterale) nella LHS di una regola Sono ammesse fattorizzazioni: condizioni identiche, anche in regole diverse, sono rappresentate dalla stessa memoria *Alpha*



Elementi della struttura a rete

Memorie Alpha

Ciascuna di esse rappresenta una condizione (un letterale) nella LHS di una regola Sono ammesse fattorizzazioni: condizioni identiche, anche in regole diverse, sono rappresentate dalla stessa memoria *Alpha*



Elementi della struttura a rete

Memorie Alpha

Ciascuna di esse rappresenta una condizione (un letterale) nella LHS di una regola Sono ammesse fattorizzazioni: condizioni identiche, anche in regole diverse, sono rappresentate dalla stessa memoria *Alpha*

```
(defrule "Sorella"

(Madre ?m ?x)

(Madre ?m ?y)

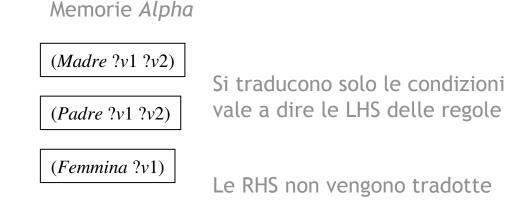
(Padre ?p ?x)

(Padre ?p ?y)

(Femmina ?x)

\Rightarrow

(Sorella ?x ?y))
```



Elementi della struttura a rete

Memorie Beta

Ciascuna di esse rappresenta una combinazione binaria di condizioni, nella LHS di una regola Di fatto è un join tra i valori (esattamente come in un DB relazionale)

Esempio:

```
(defrule "Sorella"

(Madre ?m ?x)

(Madre ?m ?y)

(Padre ?p ?x)

(Padre ?p ?y)

(Femmina ?x)

⇒

(Sorella ?x ?y))
```

Memorie Alpha

(*Madre* ?v1 ?v2)

(*Padre* ?v1 ?v2)

(Femmina ?v1)

Elementi della struttura a rete

Memorie Beta

Ciascuna di esse rappresenta una combinazione binaria di condizioni, nella LHS di una regola Di fatto è un join tra i valori (esattamente come in un DB relazionale)

Esempio:

Memorie Alpha

(*Madre* ?v1 ?v2)

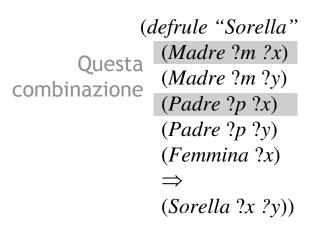
(*Padre* ?v1 ?v2)

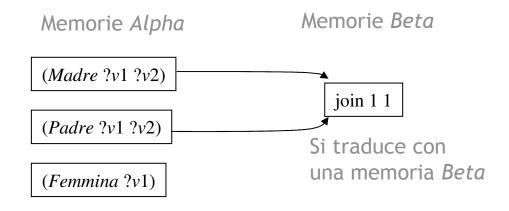
(Femmina ?v1)

Elementi della struttura a rete

Memorie Beta

Ciascuna di esse rappresenta una combinazione binaria di condizioni, nella LHS di una regola Di fatto è un join tra i valori (esattamente come in un DB relazionale)

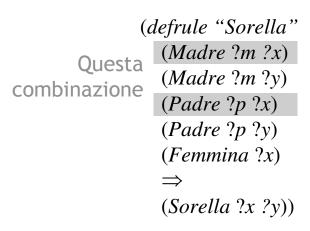


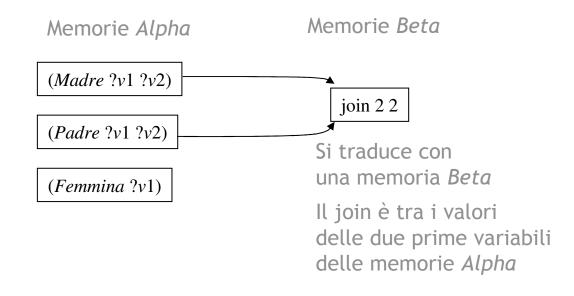


Elementi della struttura a rete

Memorie Beta

Ciascuna di esse rappresenta una combinazione binaria di condizioni, nella LHS di una regola Di fatto è un join tra i valori (esattamente come in un DB relazionale)





Elementi della struttura a rete

Memorie Beta

Ciascuna di esse rappresenta una combinazione binaria di condizioni, nella LHS di una regola Di fatto è un join tra i valori (esattamente come in un DB relazionale)

Esempio: (defrule "Sorella" Questa (Madre ?m ?x)

combinazione (Madre ?m ?y)

(*Padre* ?*p* ?*x*)

(*Padre* ?*p* ?*y*)

(Femmina ?x)

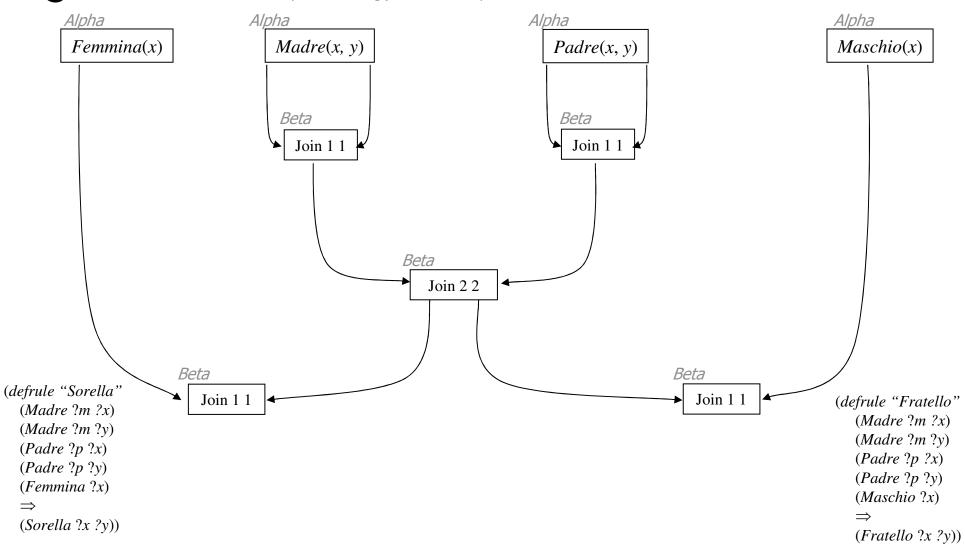
 \Rightarrow

(Sorella ?x ?y))

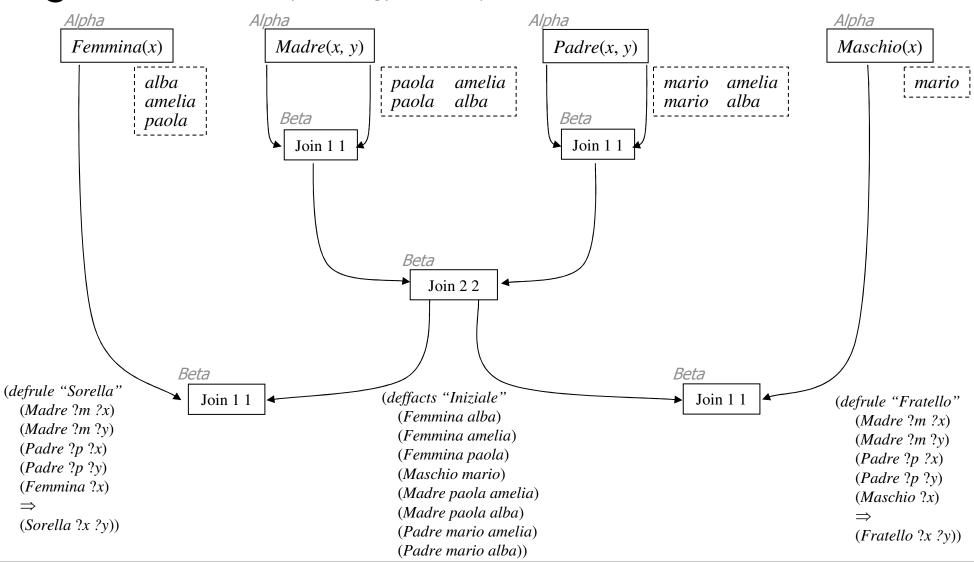


occorrere in più regole

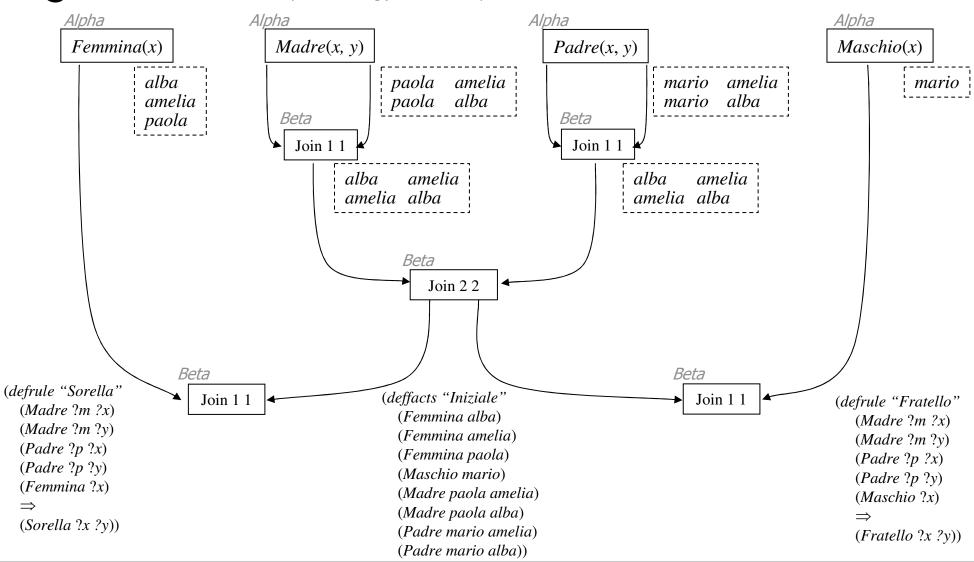
Traduzione completa in struttura *Rete* di due regole



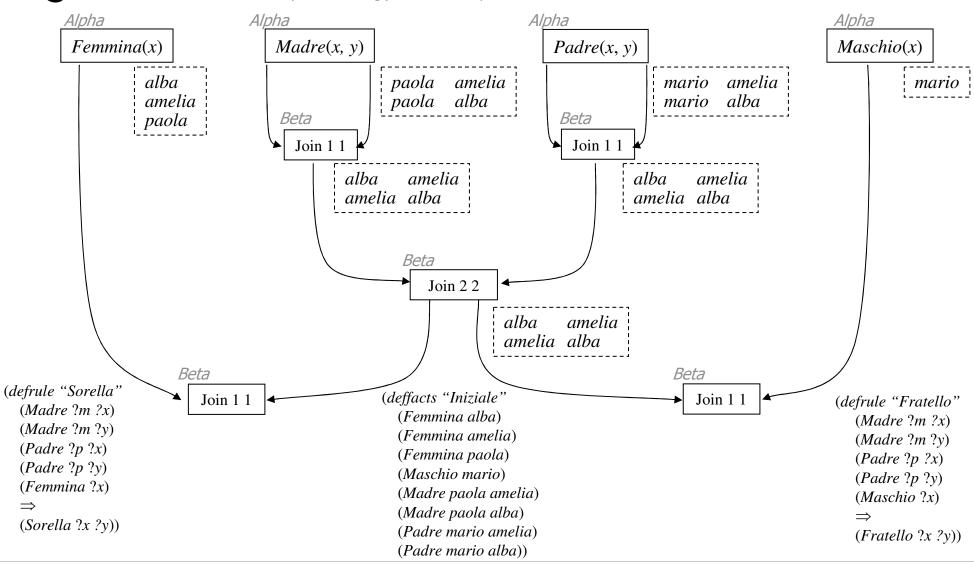
I fatti vengono "agganciati" alle memorie *Alpha* della struttura *Rete* ...



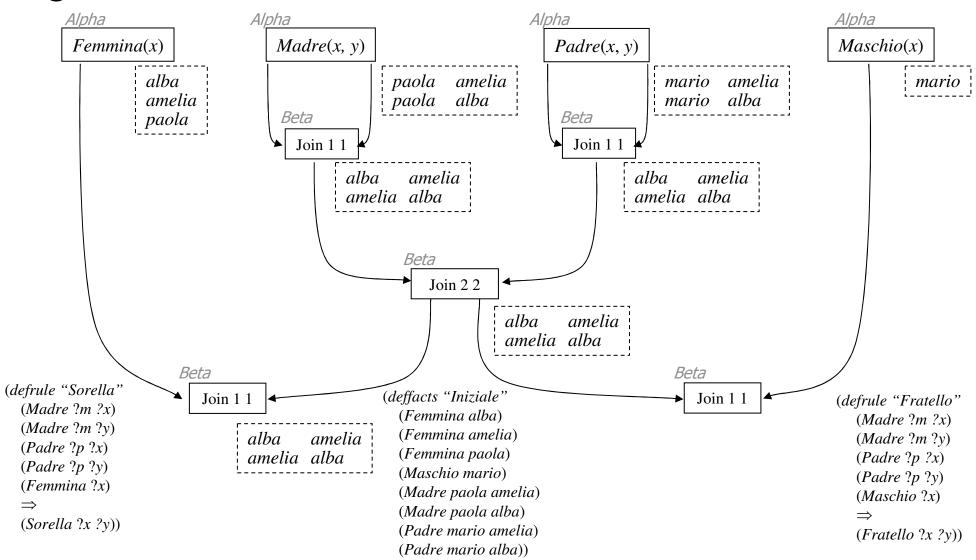
... e quindi "fluiscono" attraverso la struttura delle memorie *Beta* ...



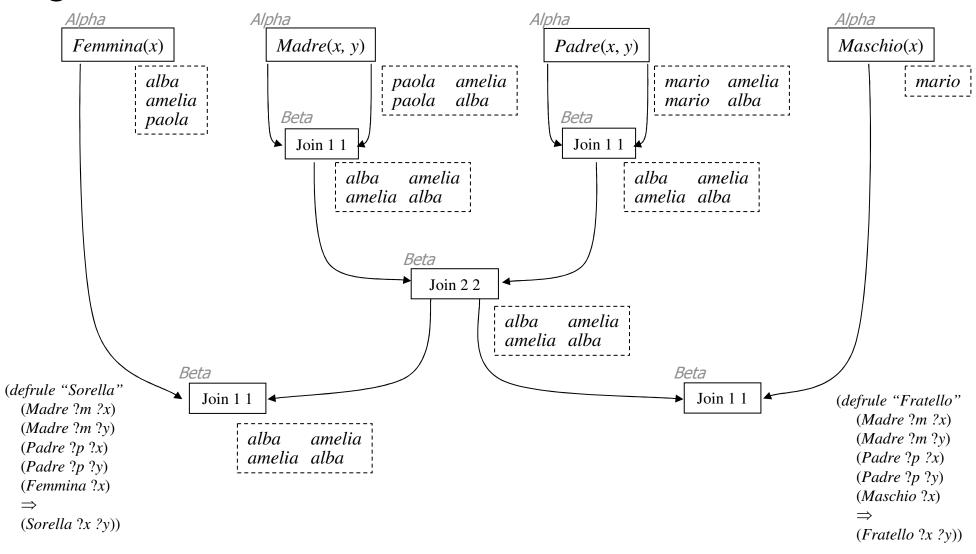
... e quindi "fluiscono" attraverso la struttura delle memorie *Beta* ...



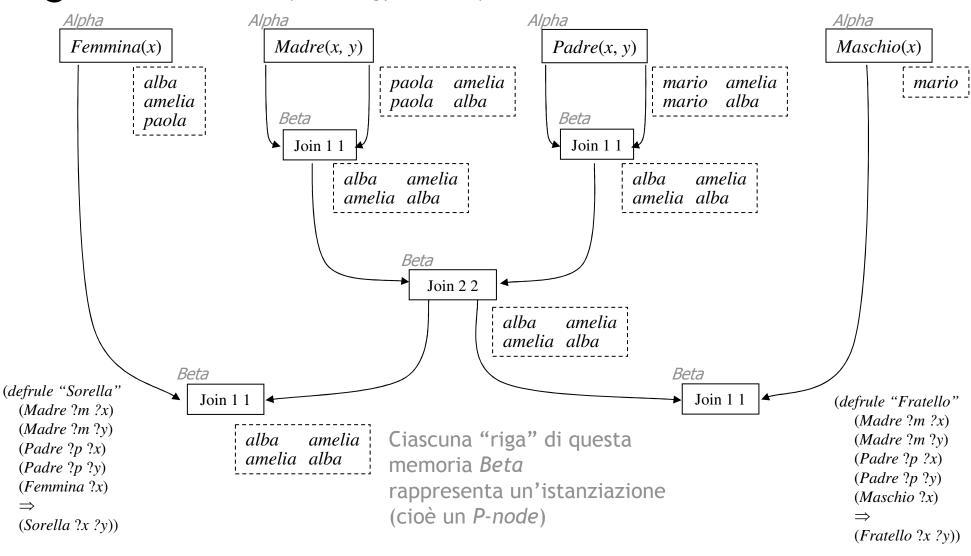
... e quindi "fluiscono" attraverso la struttura delle memorie *Beta* ...



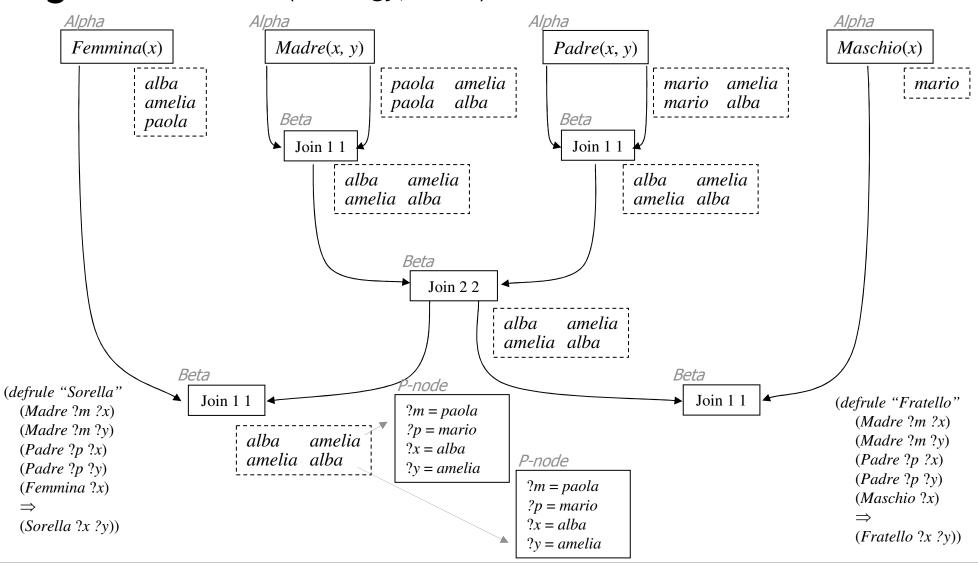
... fino a creare le istanziazioni delle regole

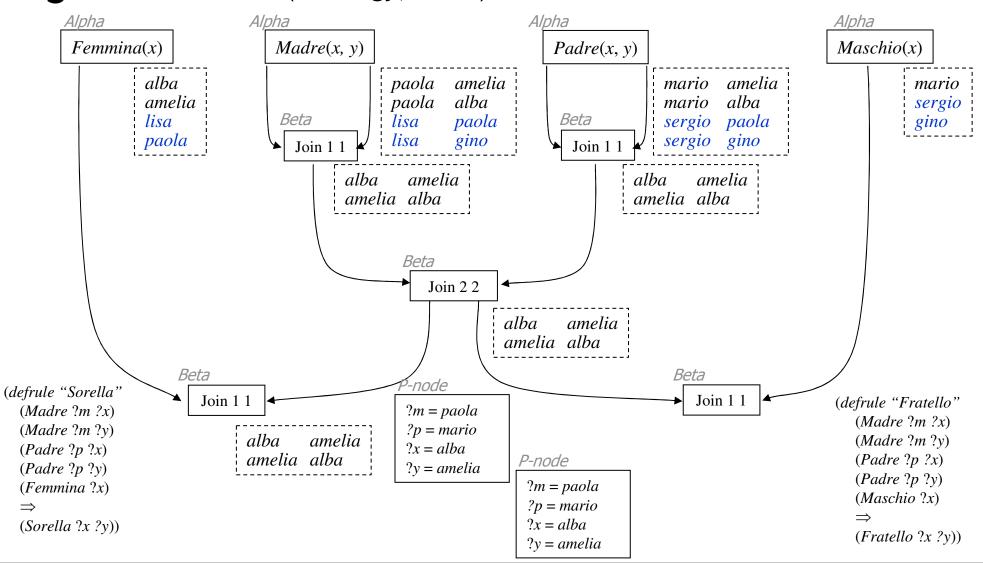


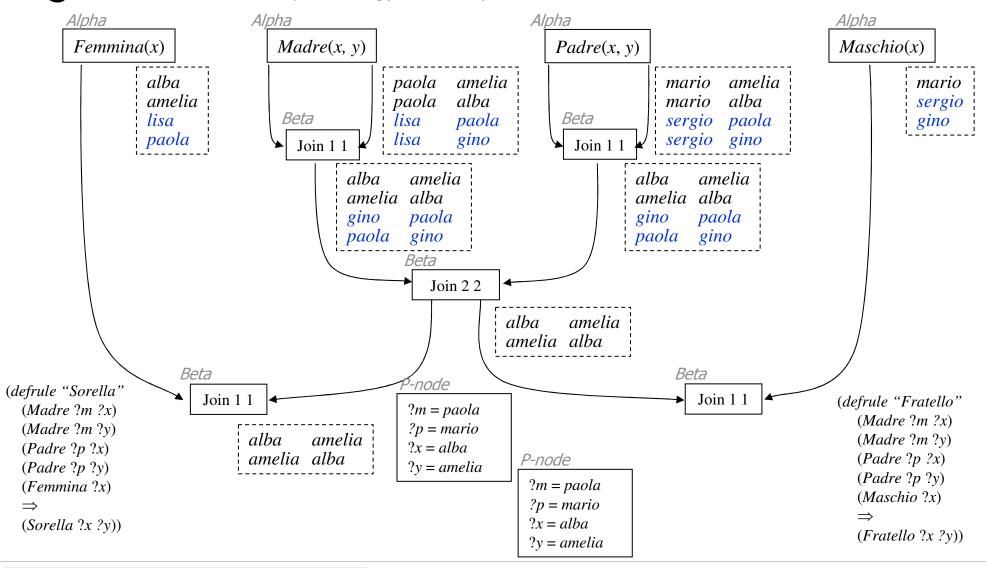
... fino a creare le istanziazioni delle regole

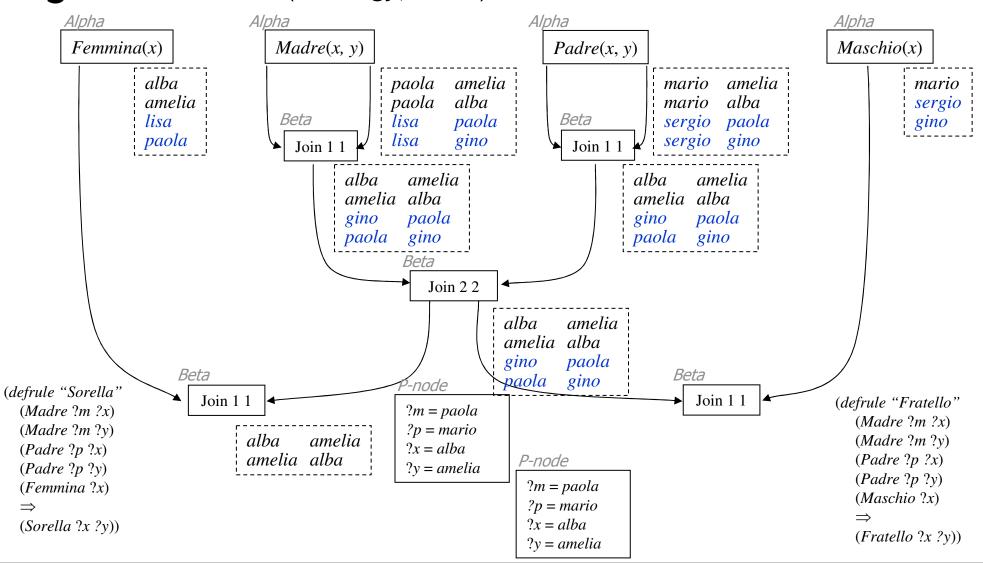


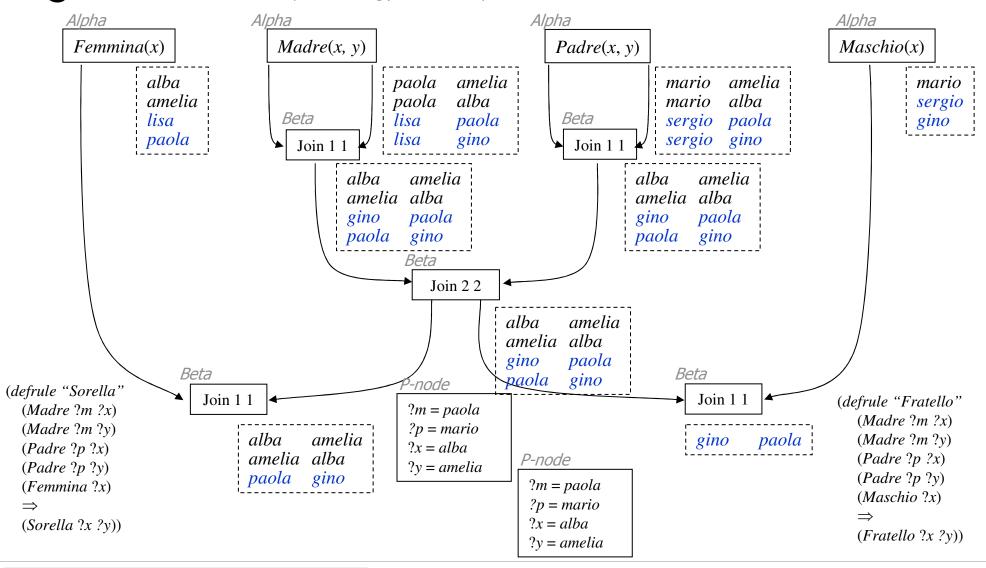
... fino a creare le istanziazioni delle regole

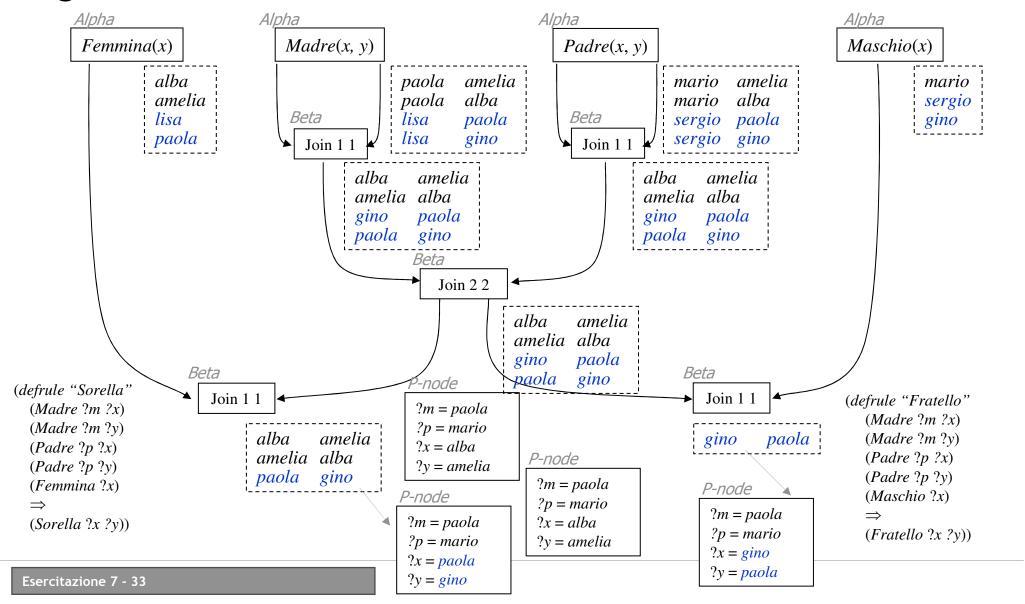




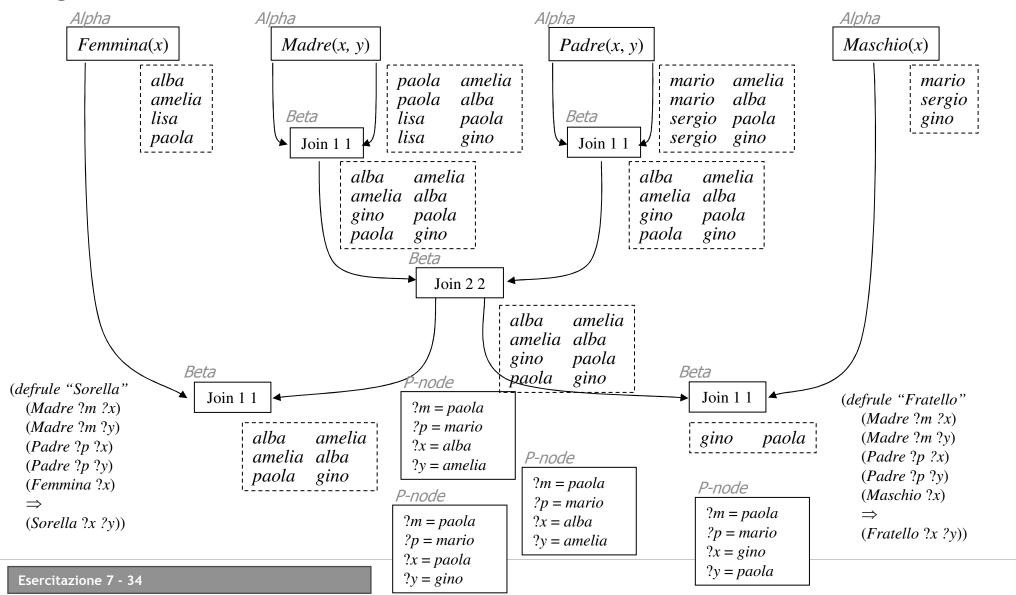




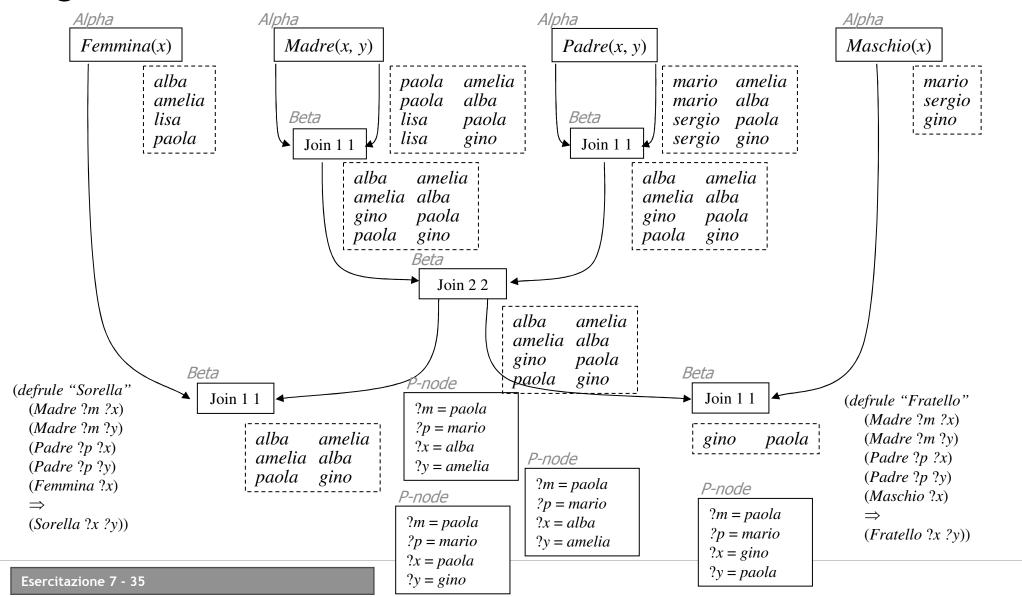




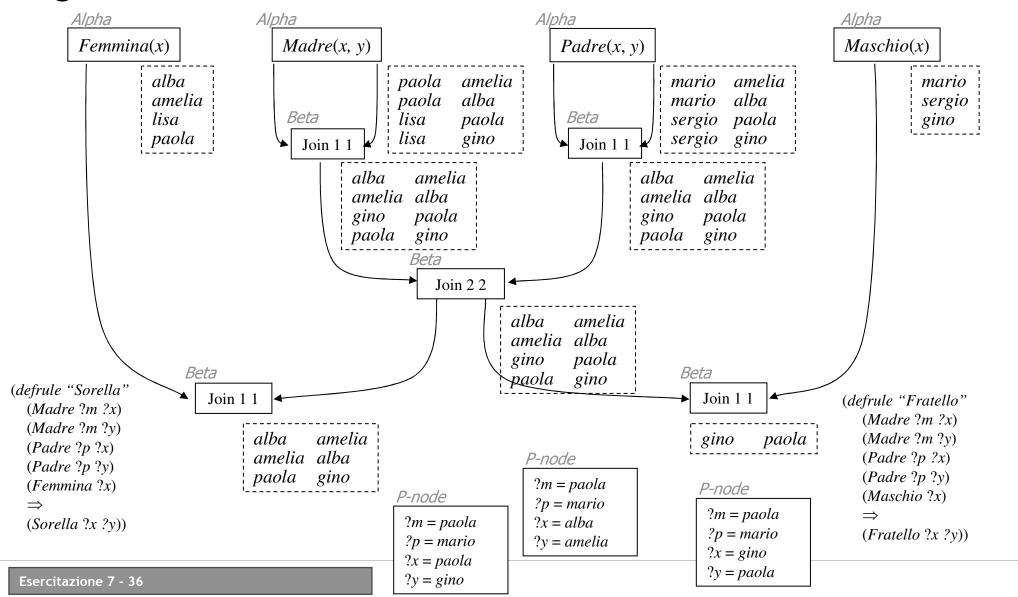
I *P-node* vengono creati una volta sola: quando si aggiorna il contenuto delle memorie *Alpha* e *Beta*



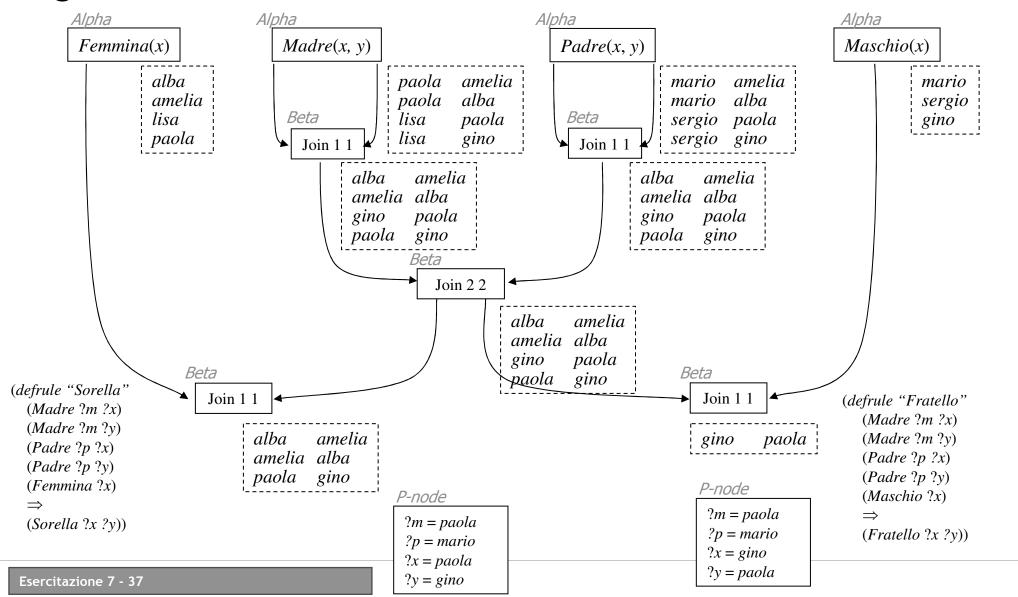
I *P-node* mantengono il legame con le regole associate e vengono rimossi quando la regola è eseguita (*FIRE*)



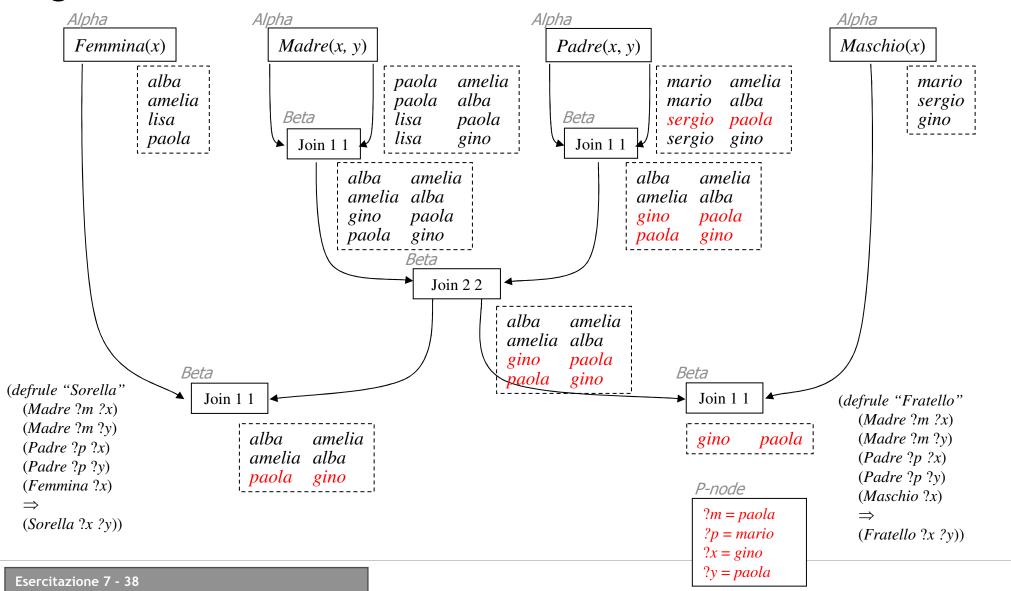
I *P-node* mantengono il legame con le regole associate e vengono rimossi quando la regola è eseguita (*FIRE*)



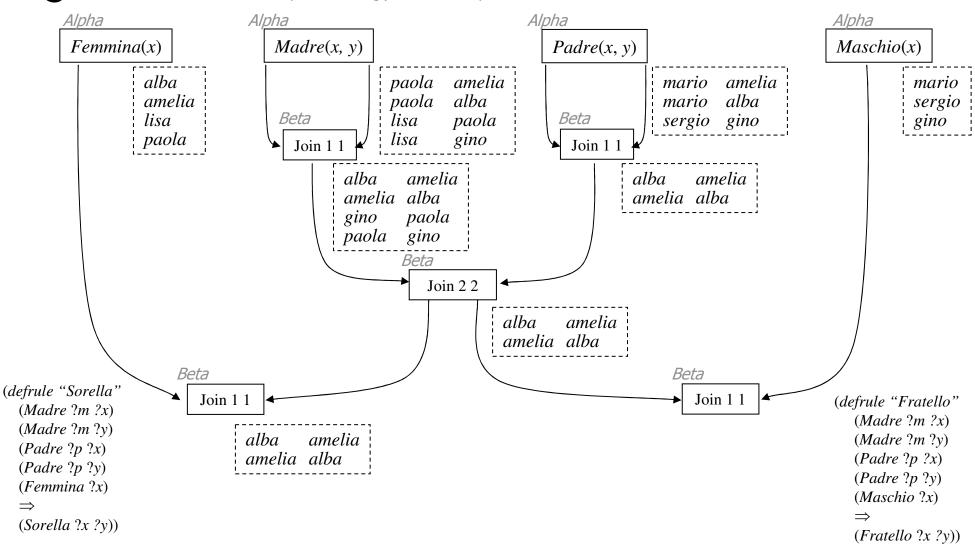
I *P-node* mantengono il legame con le regole associate e vengono rimossi quando la regola è eseguita (*FIRE*)



I *P-node* vengono rimossi anche quando viene ritrattato un fatto che li giustifica

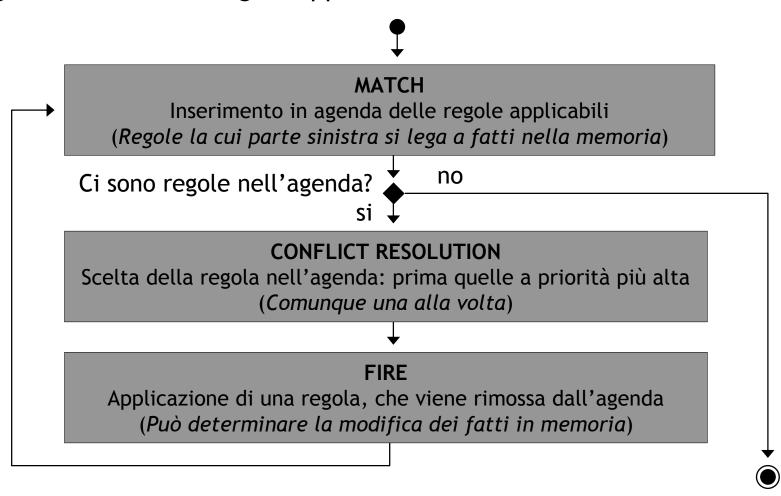


I *P-node* vengono rimossi anche quando viene ritrattato un fatto che li giustifica



Come funziona *Jess* (approssimazione)

L'agenda contiene le regole applicabili



Come funziona Jess

BATCH: caricamento delle regole e costruzione della struttura *Rete* RESET: azzeramento delle memorie *Alpha* e *Beta*

