

Intelligenza Artificiale I

Esercitazione 7 Sistemi a regole

Marco Piastra

Sistemi a regole (Jess)

- 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*> \Rightarrow <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"

(Madre ?m ?x)

(Madre ?m ?y)

(Padre ?p ?x)

(Padre ?p ?y)

(Femmina ?x)

\Rightarrow

(Sorella ?x ?y))

(defrule "Fratello"

(Madre ?m ?x)

(Madre ?m ?y)

(Padre ?p ?x)

(Padre ?p ?y)

(Maschio ?x)

\Rightarrow

(Fratello ?x ?y))

Sistemi a regole (Jess)

- 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*> \Rightarrow <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 "Sorella"

$\forall m \forall p \forall x \forall y$

((*Madre*(m, x)

\wedge *Madre*(m, y)

\wedge *Padre*(p, x)

\wedge *Padre*(p, y)

\wedge *Femmina*(x))

\rightarrow

Sorella(x, y)

Regola "Fratello"

$\forall m \forall p \forall x \forall y$

((*Madre*(m, x)

\wedge *Madre*(m, y)

\wedge *Padre*(p, x)

\wedge *Padre*(p, y)

\wedge *Maschio*(x))

\rightarrow

Fratello(x, y)

Sistemi a regole (Jess)

- 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*> \Rightarrow <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 “Sorella”

{ \neg *Madre*(*m*, *x*)
 \neg *Madre*(*m*, *y*)
 \neg *Padre*(*p*, *x*)
 \neg *Padre*(*p*, *y*)
 \neg *Femmina*(*x*),
Sorella(*x*, *y*) }

Regola “Fratello”

{ \neg *Madre*(*m*, *x*)
 \neg *Madre*(*m*, *y*)
 \neg *Padre*(*p*, *x*)
 \neg *Padre*(*p*, *y*)
 \neg *Maschio*(*x*)
Fratello(*x*, *y*) }

Sistemi a regole (Jess)

- 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
(*Femmina paola*)

Fatto 4
(*Maschio mario*)

Fatto 2
(*Femmina amelia*)

Fatto 5
(*Padre mario amelia*)

Fatto 3
(*Madre paola amelia*)

Sistemi a regole (Jess)

- L'uso dei simboli funzionali è limitato

Solo in forma di `deftemplate`

Esempio:

```
(deftemplate event
  (slot current-state)
  (slot input-symbol)
  (slot output-symbol)
  (slot new-state)
)
```

Si può vedere come la definizione di possibili termini:

```
currentState(event)
inputSymbol(event)
outputSymbol(event)
newState(event)
```

Sistemi a regole (Jess)

- 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

Femmina(paola)

Fatto 4

Maschio(mario)

Fatto 2

Femmina(amelia)

Fatto 5

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

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 istanziazioni
(dove n è il numero di costanti del linguaggio)

Per una sola regola

Va fatto per tutte le regole di un programma

Regola “Sorella”

$$\{ \neg \text{Madre}(m, x) \\ \neg \text{Madre}(m, y) \\ \neg \text{Padre}(p, x) \\ \neg \text{Padre}(p, y) \\ \neg \text{Femmina}(x), \\ \text{Sorella}(x, y) \}$$

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 istanziazioni

Anche limitando n alle sole costanti citati nei fatti, si ha un numero elevato

Poche di queste sono effettivamente usate

Regola “Sorella”

$$\{ \neg \text{Madre}(m, x) \\ \neg \text{Madre}(m, y) \\ \neg \text{Padre}(p, x) \\ \neg \text{Padre}(p, y) \\ \neg \text{Femmina}(x), \\ \text{Sorella}(x, y) \}$$

Forward chaining in L_{PO}

- Descrizione:

Per stabilire se $\Gamma \models \varphi$

(Γ regole e fatti come clausole definite universalmente quantificate, φ fatto)

Si applicano a Γ le regole di inferenza *INST* e *GMP* in modo esaustivo

INST: $\forall x_1 \forall x_2 \dots \forall x_n \varphi \vdash \varphi [x_1/c_1, x_2/c_2 \dots x_n/c_n]$

GMP: $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n, \alpha_1 \wedge \alpha_2 \wedge \dots \wedge \alpha_n \rightarrow \beta \vdash \beta$

($\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n, \beta$ sono fbf *ground*, vale a dire dove non occorrono variabili)

Si ottiene un insieme Σ di fatti, $\Sigma = \{\psi : \Gamma \vdash \psi, \text{ per } INST \text{ e } GMP\}$

L'algoritmo termina con successo se $\varphi \in \Sigma$

Il metodo è completo per le clausole di Horn, in assenza di simboli funzionali

Un solo simbolo funzionale è sufficiente per causare divergenza

Tutti i fatti devono essere *base (ground)*, cioè non contenere variabili

Il metodo prevede la generazione di tutte le *istanziamenti*

Esistono soluzioni migliorative: p.es. algoritmo Rete

Algoritmo *Rete* (C. Forgy, 1979)

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*
(istanziamenti 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

Algoritmo *Rete* (C. Forgy, 1980)

- 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)

Algoritmo *Rete* (C. Forgy, 1980)

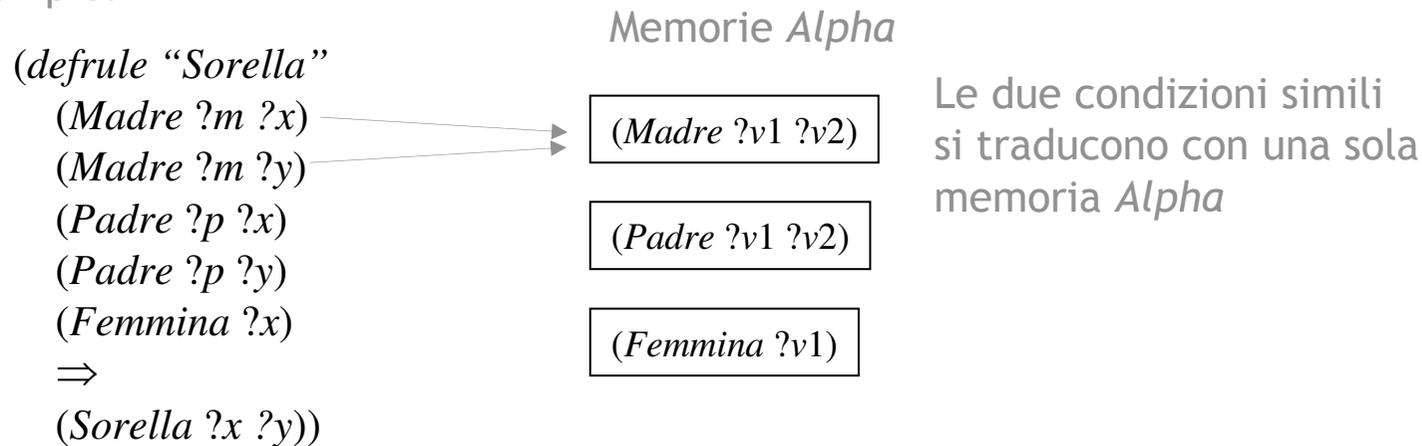
- Elementi della struttura a rete

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:



Algoritmo *Rete* (C. Forgy, 1980)

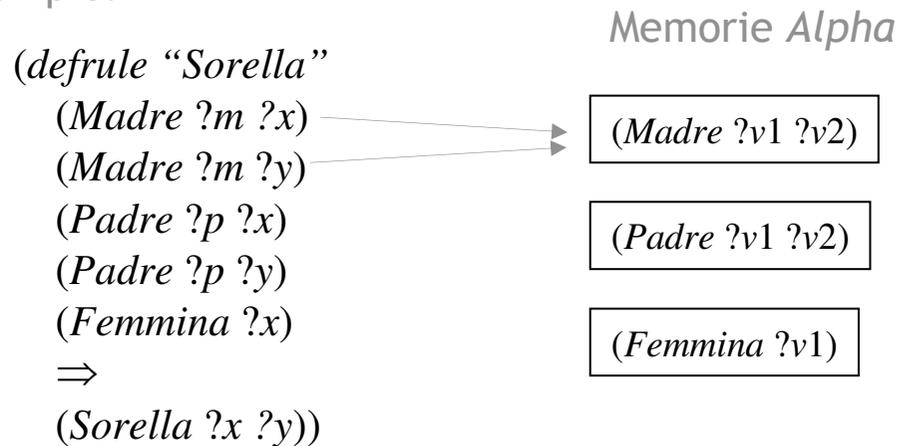
- Elementi della struttura a rete

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:



Le due condizioni simili
 si traducono con una sola
 memoria *Alpha*

Non si preserva il nome delle variabili

Algoritmo *Rete* (C. Forgy, 1980)

- 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)

Si traducono solo le condizioni
vale a dire le LHS delle regole

Le RHS non vengono tradotte

Algoritmo *Rete* (C. Forgy, 1980)

- 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)

Algoritmo *Rete* (C. Forgy, 1980)

- 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*

Questa
combinazione

(defrule "Sorella"
 (Madre ?m ?x)
 (Madre ?m ?y)
 (Padre ?p ?x)
 (Padre ?p ?y)
 (Femmina ?x)
 ⇒
 (Sorella ?x ?y))

(Madre ?v1 ?v2)

(Padre ?v1 ?v2)

(Femmina ?v1)

Algoritmo *Rete* (C. Forgy, 1980)

- Elementi della struttura a rete

Memorie *Beta*

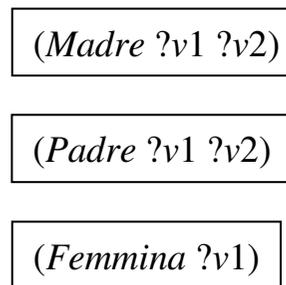
Ciascuna di esse rappresenta una combinazione binaria di condizioni, nella LHS di una regola
Di fatto è un join tra i valori (esattamente come in un DB relazionale)

Esempio:

Questa
combinazione

(defrule "Sorella"
 (Madre ?m ?x)
 (Madre ?m ?y)
 (Padre ?p ?x)
 (Padre ?p ?y)
 (Femmina ?x)
 ⇒
 (Sorella ?x ?y))

Memorie *Alpha*



Memorie *Beta*

Join

Si traduce con
una memoria *Beta*

Algoritmo *Rete* (C. Forgy, 1980)

- Elementi della struttura a rete

Memorie *Beta*

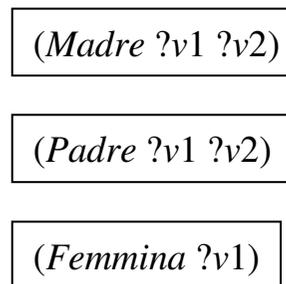
Ciascuna di esse rappresenta una combinazione binaria di condizioni, nella LHS di una regola
Di fatto è un join tra i valori (esattamente come in un DB relazionale)

Esempio:

Questa
combinazione

(defrule "Sorella"
 (Madre ?m ?x)
 (Madre ?m ?y)
 (Padre ?p ?x)
 (Padre ?p ?y)
 (Femmina ?x)
 ⇒
 (Sorella ?x ?y))

Memorie *Alpha*



Memorie *Beta*

Join

Si traduce con
una memoria *Beta*
Il join è tra i valori
delle due prime variabili
delle memorie *Alpha*

Algoritmo *Rete* (C. Forgy, 1980)

- Elementi della struttura a rete

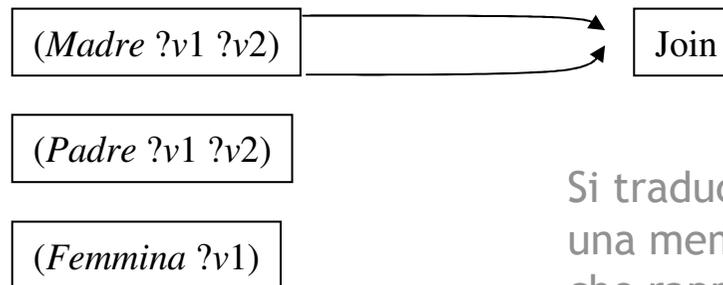
Memorie *Beta*

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)
⇒
(Sorella ?x ?y))

Memorie *Alpha*

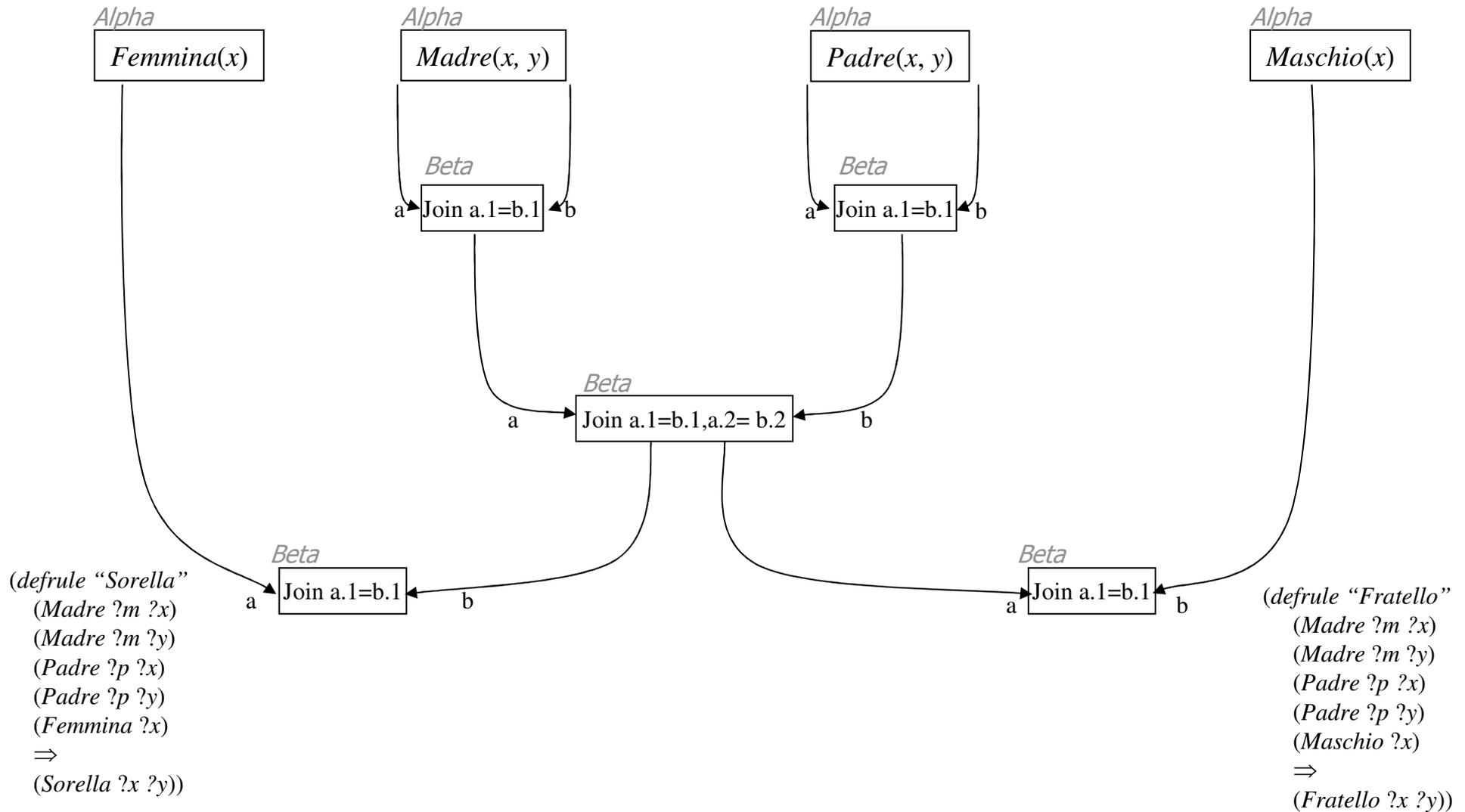


Memorie *Beta*

Si traduce con
una memoria *Beta*
che rappresenta un join
sulla stessa memoria *Alpha*

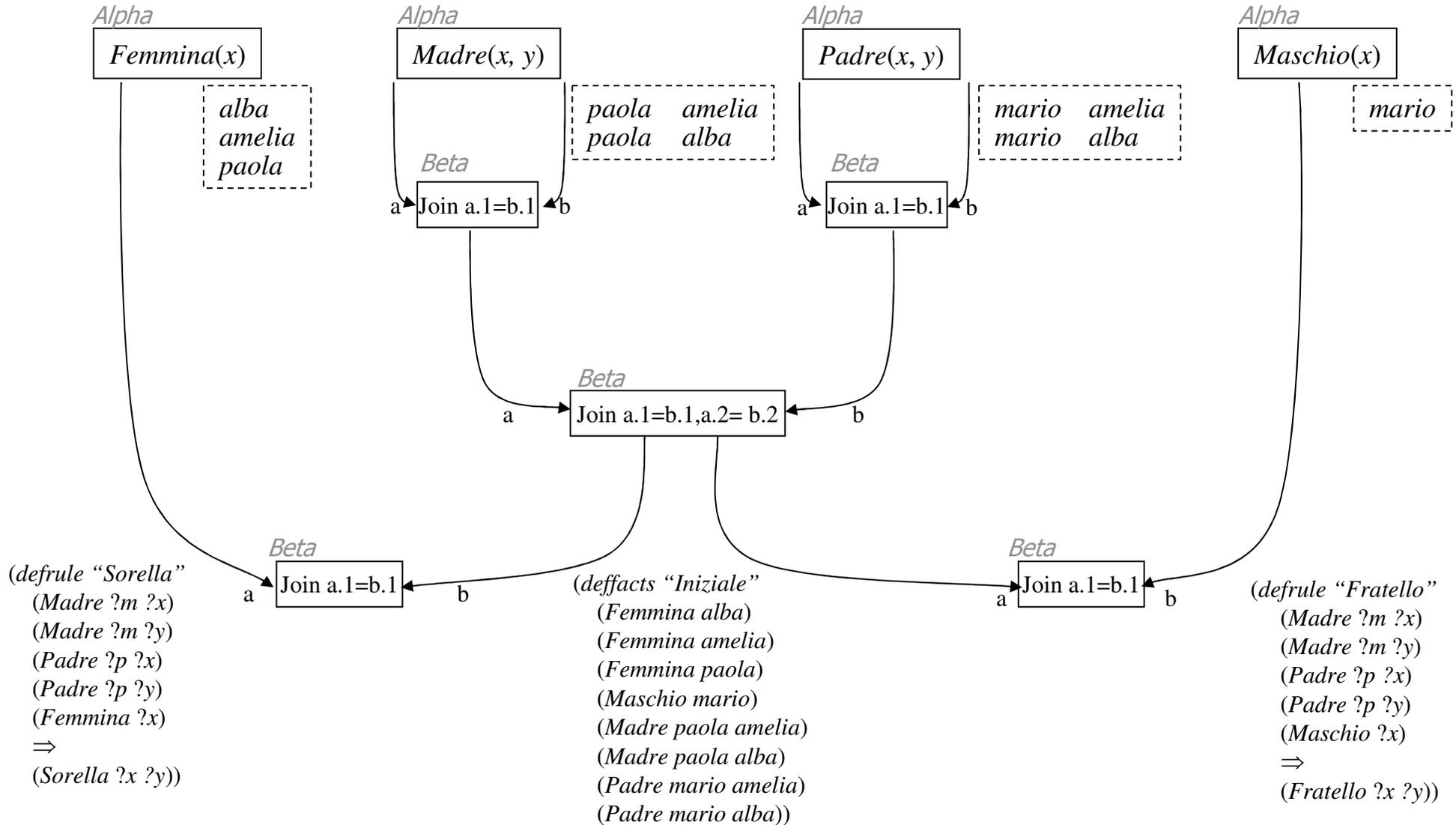
Anche i join possono essere
fattorizzati: lo stesso join può
occorrere in più regole

Algoritmo *Rete* (C. Forgy, 1980)



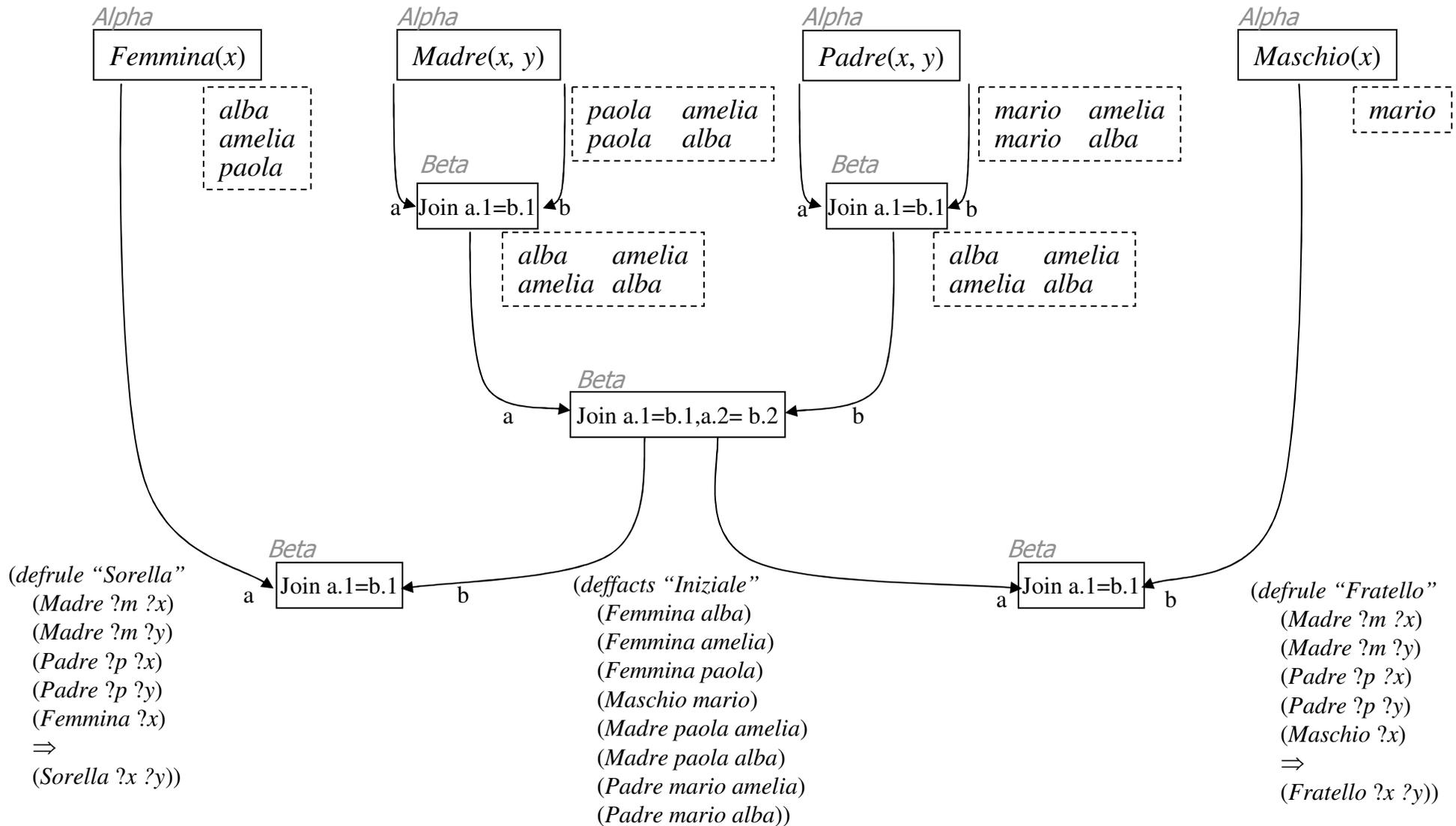
I fatti vengono “agganciati”
alle memorie *Alpha*
della struttura *Rete* ...

Algoritmo *Rete* (C. Forgy, 1980)



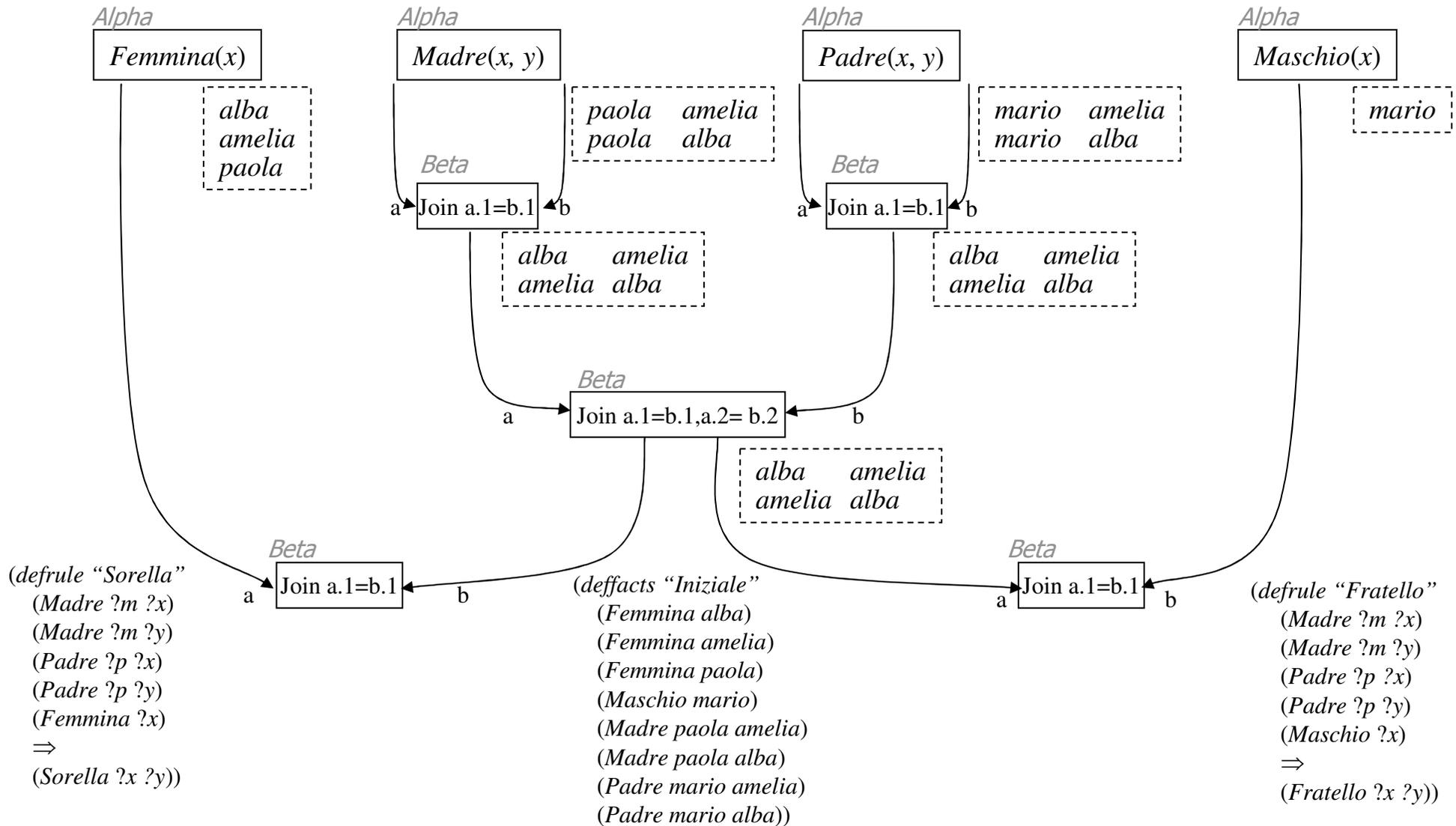
... e quindi “fluiscono”
attraverso la struttura
delle memorie *Beta* ...

Algoritmo *Rete* (C. Forgy, 1980)



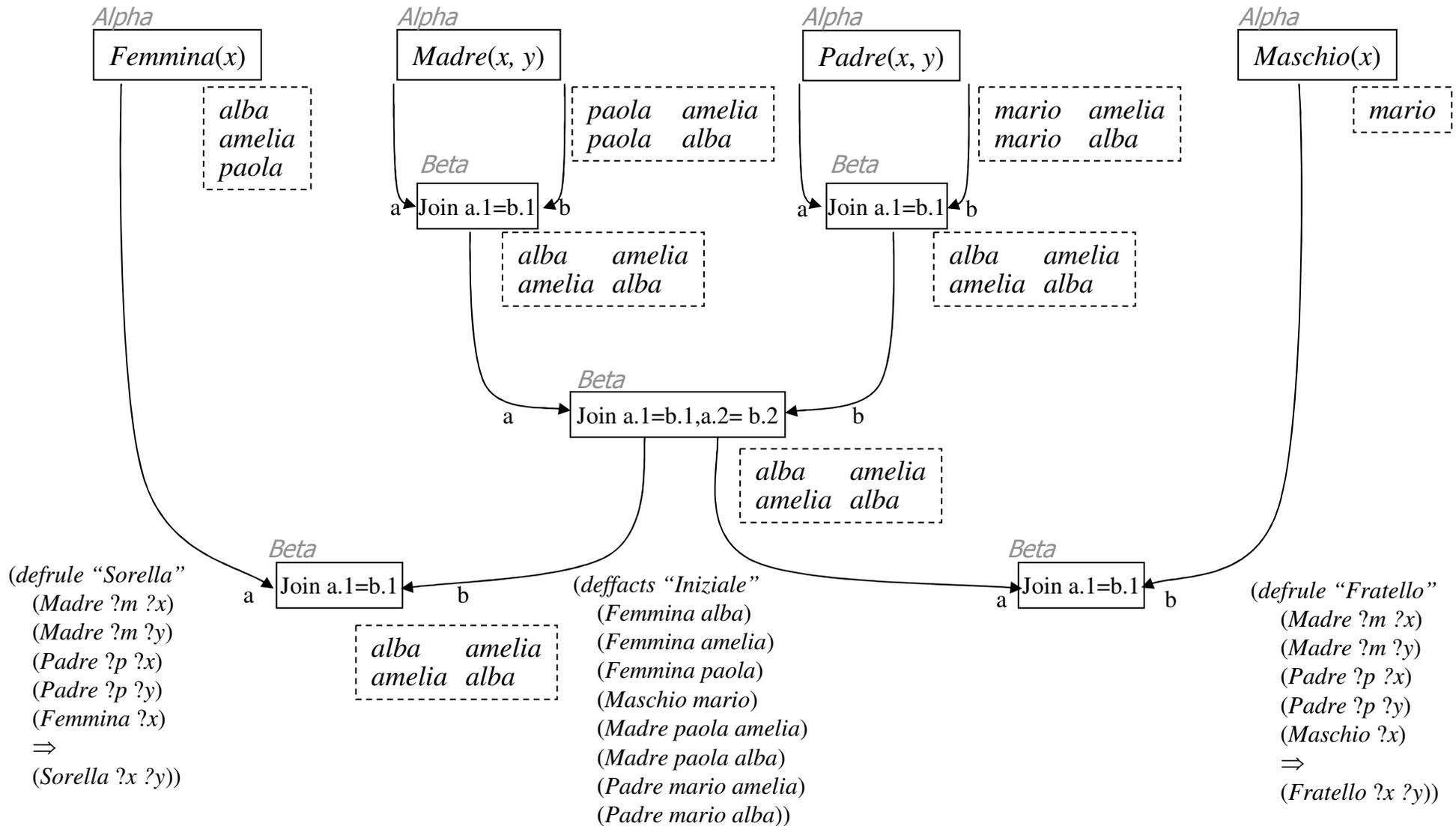
... e quindi “fluiscono” attraverso la struttura delle memorie *Beta* ...

Algoritmo *Rete* (C. Forgy, 1980)



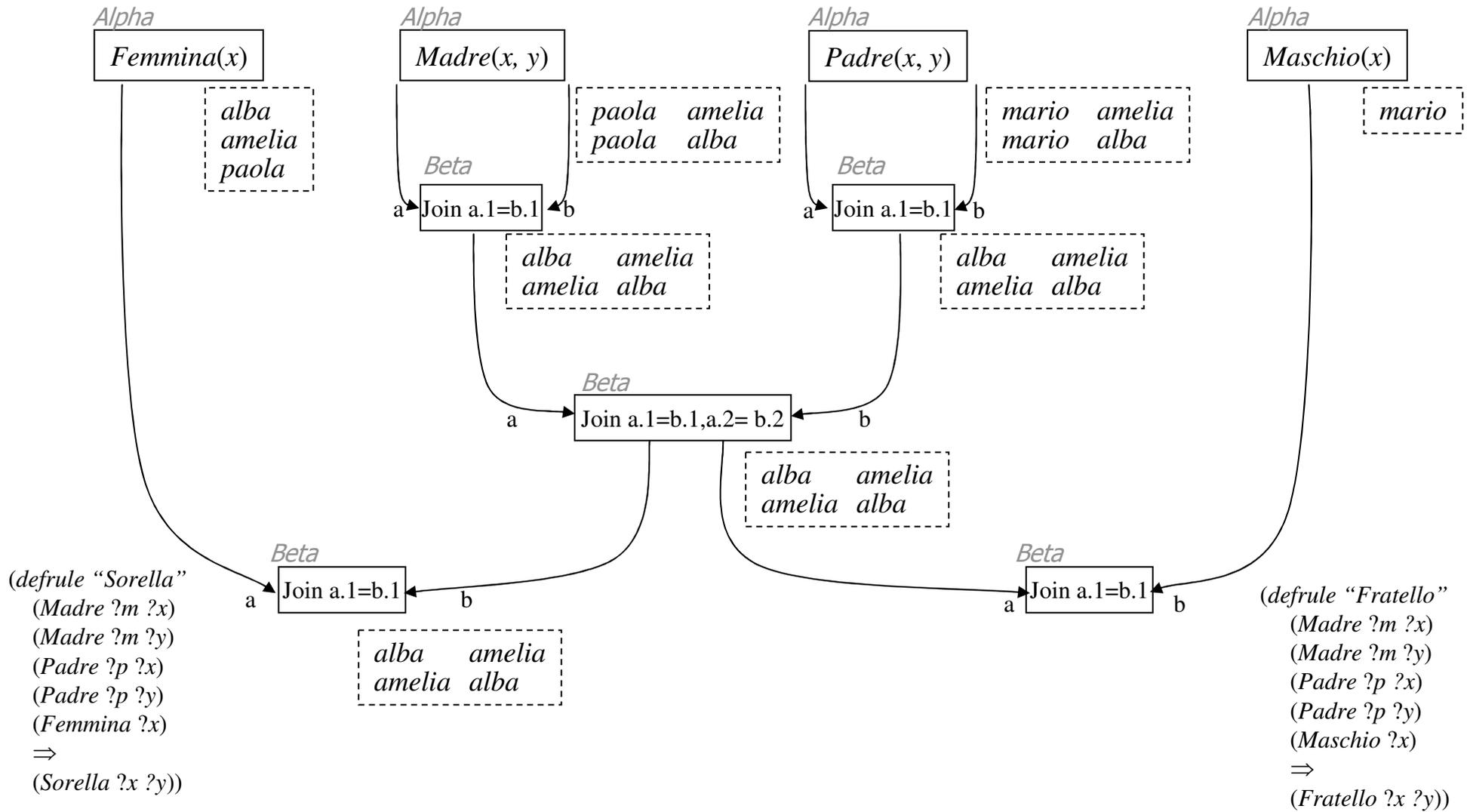
... e quindi “fluiscono” attraverso la struttura delle memorie *Beta* ...

Algoritmo *Rete* (C. Forgy, 1980)



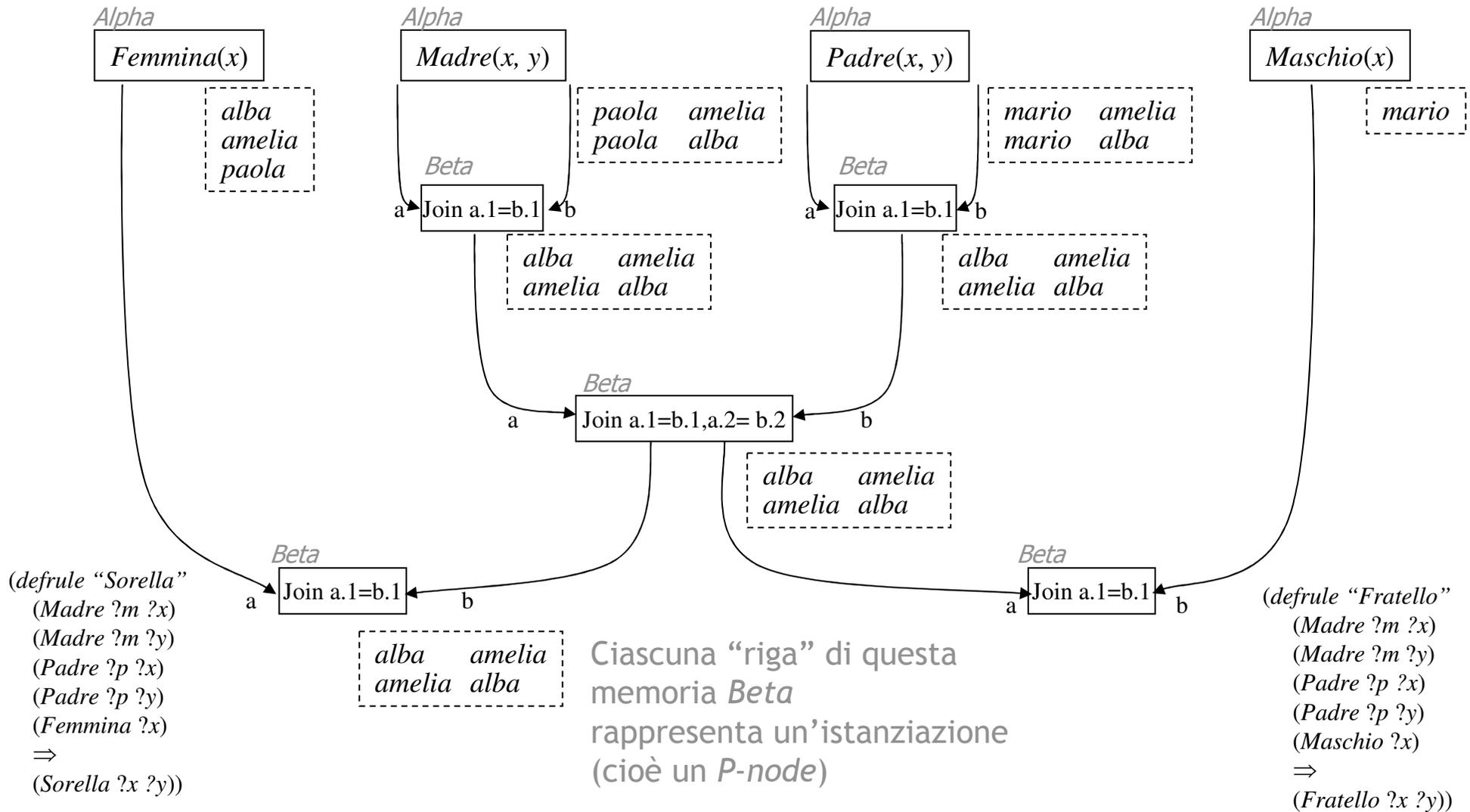
... fino a creare le istanziazioni delle regole

Algoritmo Rete (C. Forgy, 1980)



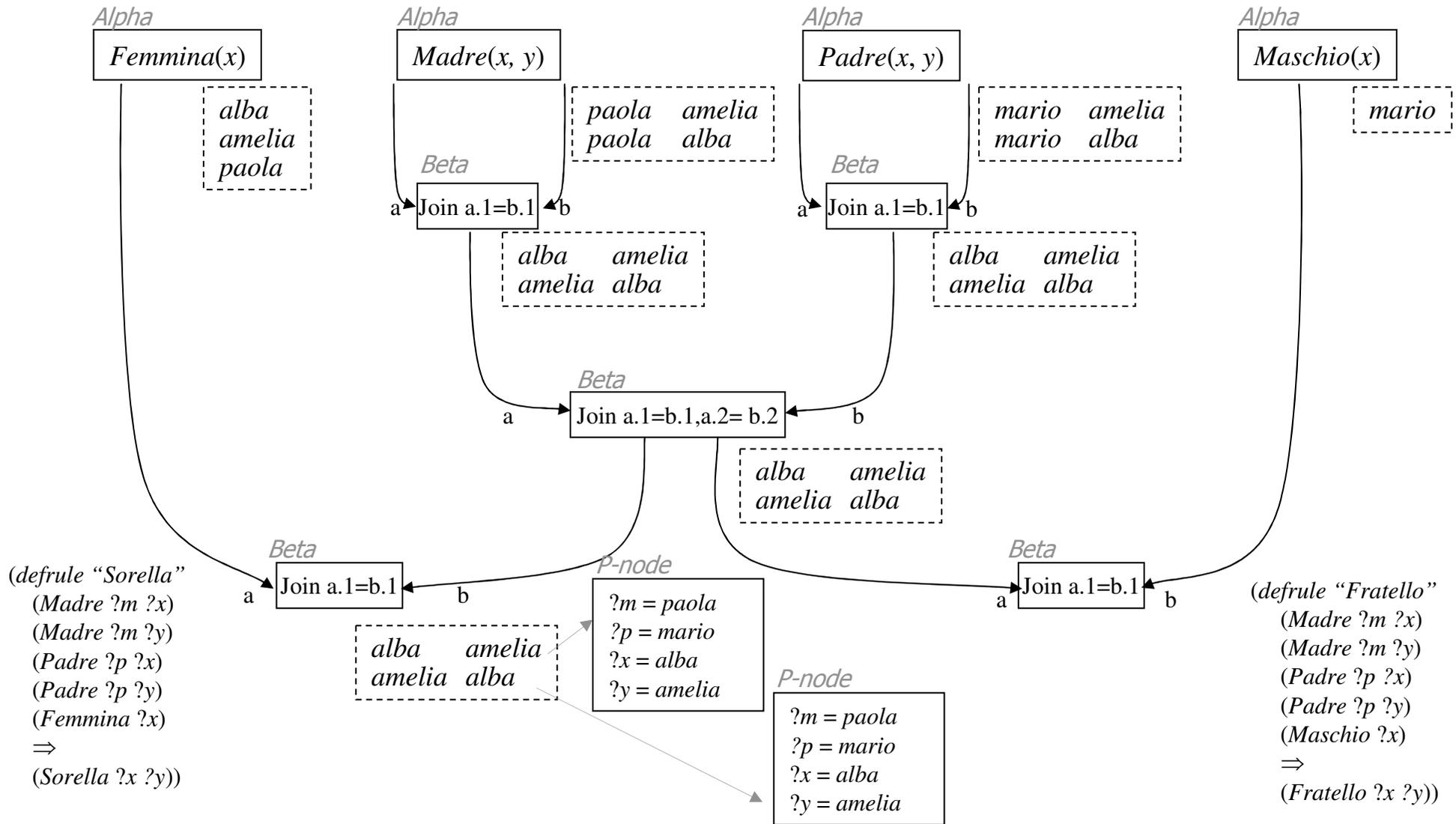
... fino a creare le istanziazioni delle regole

Algoritmo Rete (C. Forgy, 1980)



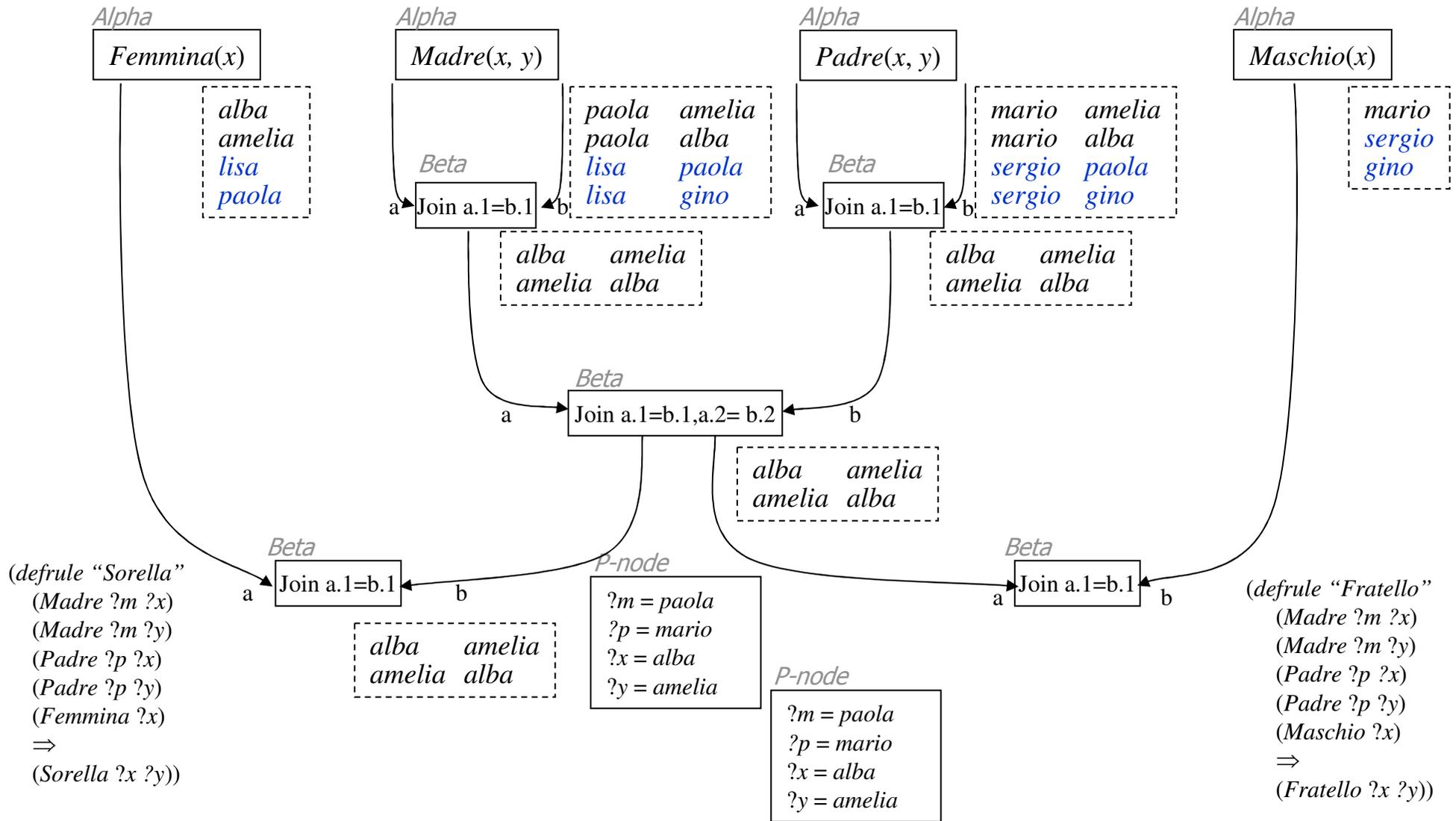
... fino a creare le istanziazioni delle regole

Algoritmo Rete (C. Forgy, 1980)



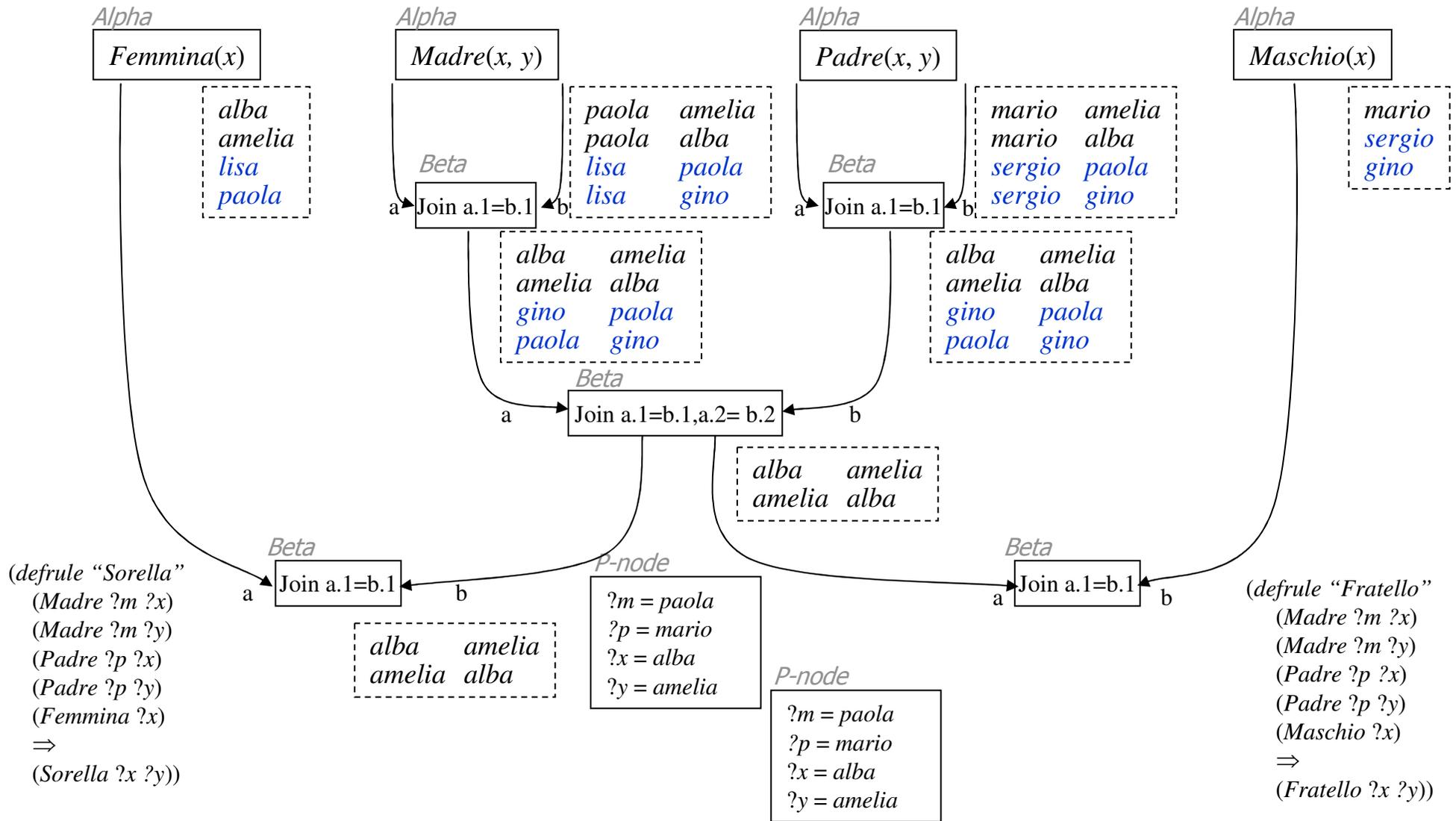
Nuovi fatti “fluiscono”
attraverso la struttura Rete ...

Algoritmo Rete (C. Forgy, 1980)



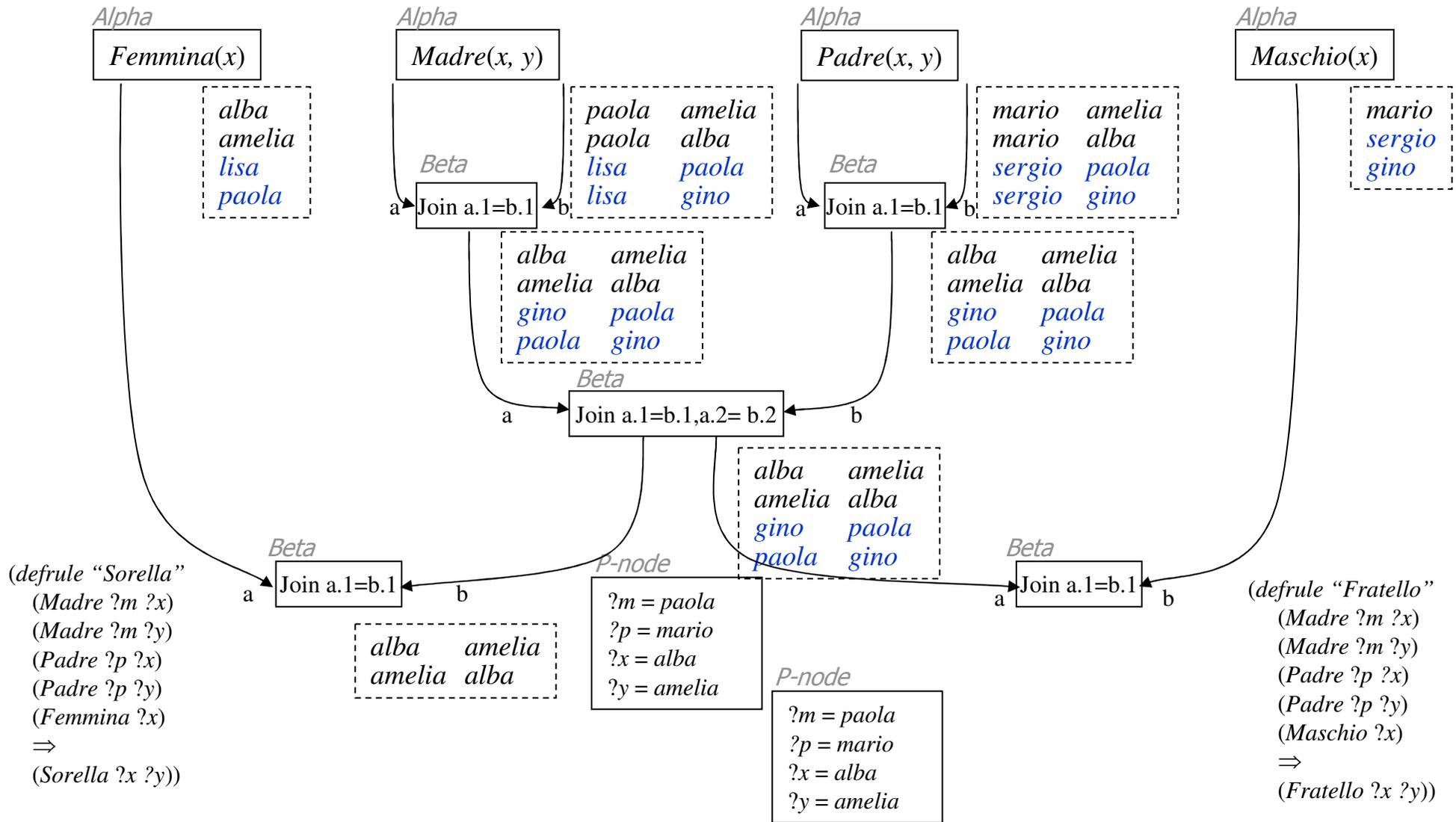
Nuovi fatti “fluiscono”
attraverso la struttura Rete ...

Algoritmo Rete (C. Forgy, 1980)



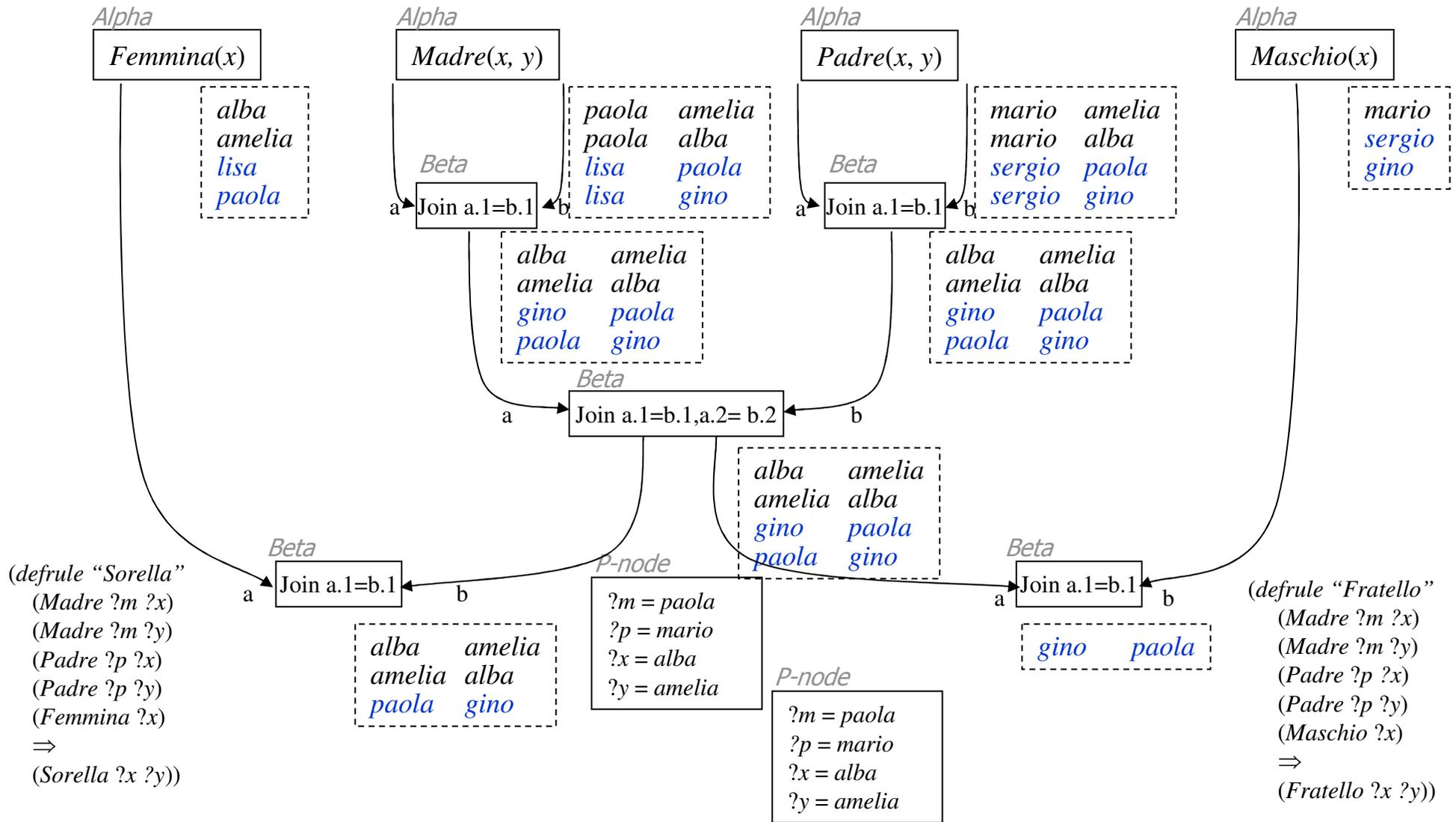
Nuovi fatti “fluiscono”
attraverso la struttura Rete ...

Algoritmo Rete (C. Forgy, 1980)



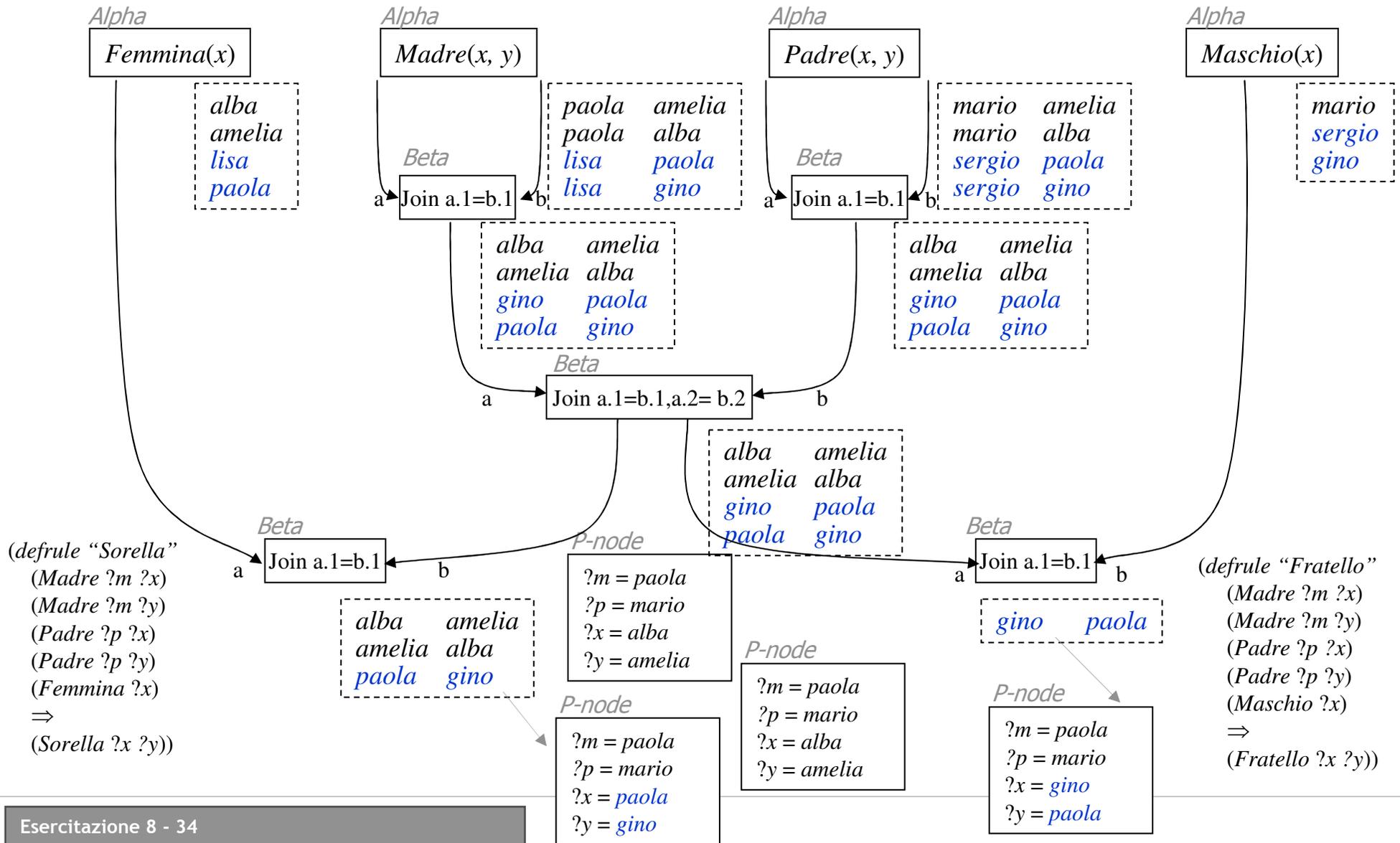
Nuovi fatti “fluiscono”
attraverso la struttura Rete ...

Algoritmo Rete (C. Forgy, 1980)



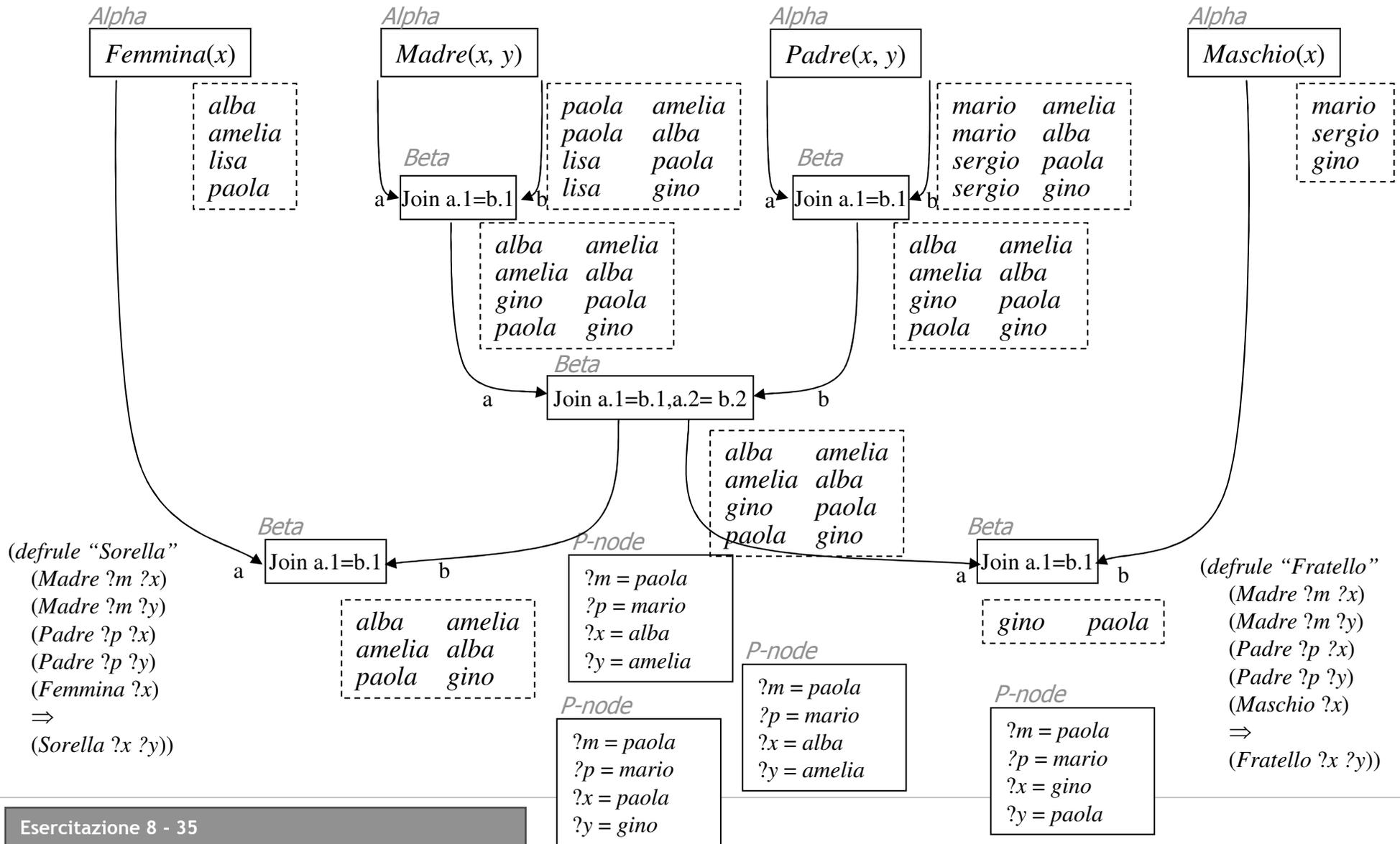
... e creano nuovi P-node

Algoritmo Rete (C. Forgy, 1980)



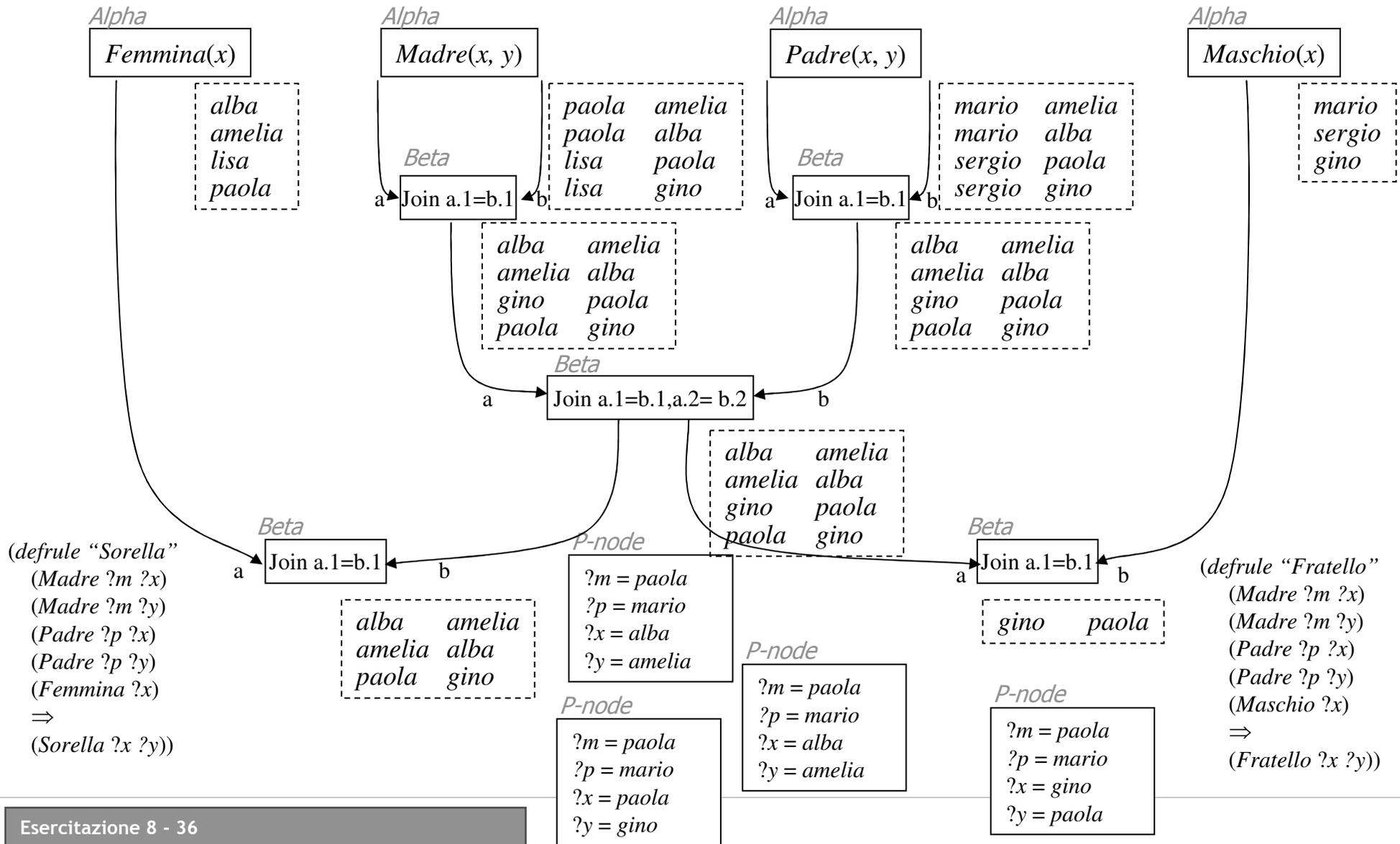
I *P-node* vengono creati una volta sola: quando si aggiorna il contenuto delle memorie *Alpha* e *Beta*

Algoritmo Rete (C. Forgy, 1980)



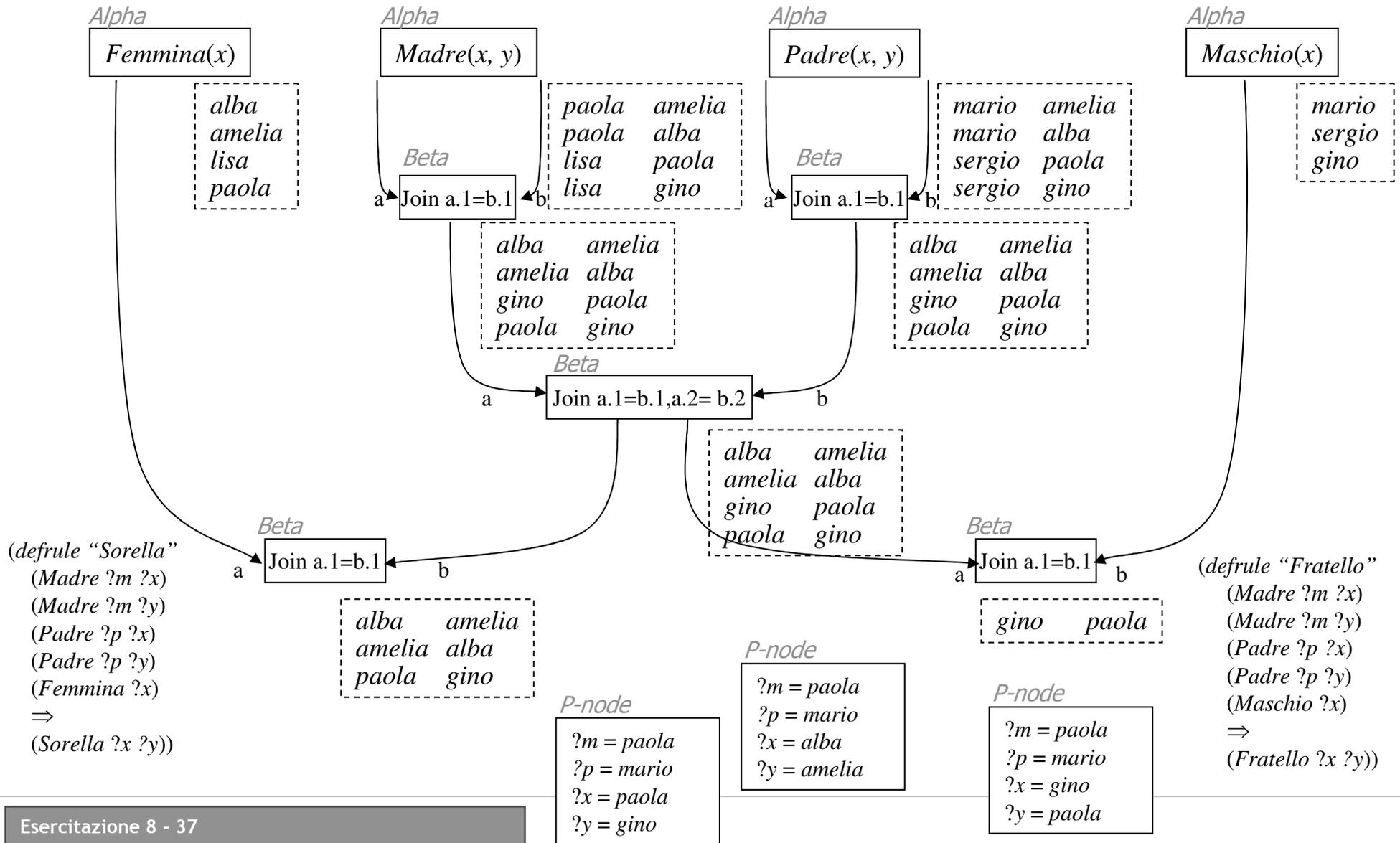
Algoritmo Rete (C. Forgy, 1980)

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



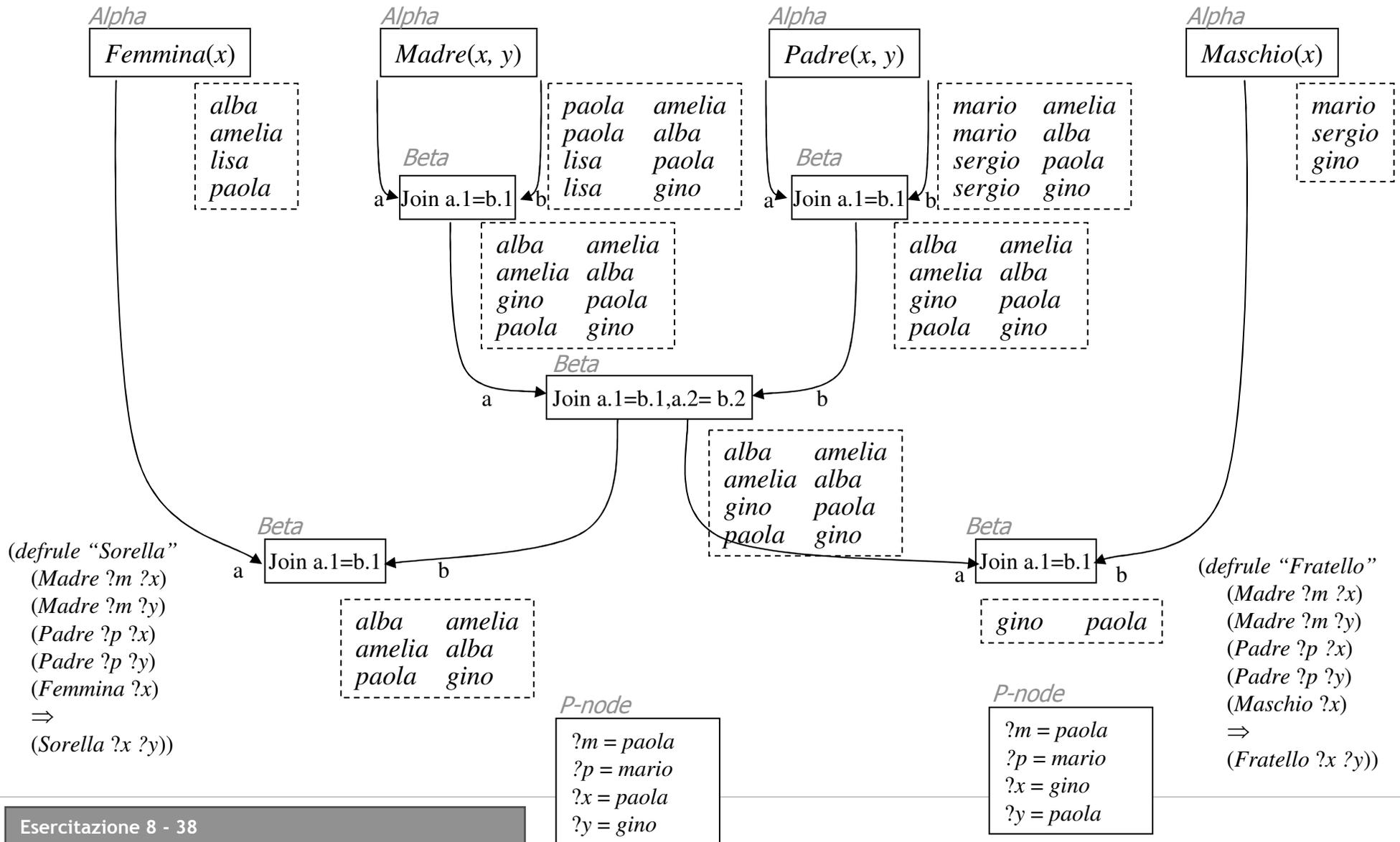
Algoritmo Rete (C. Forgy, 1980)

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



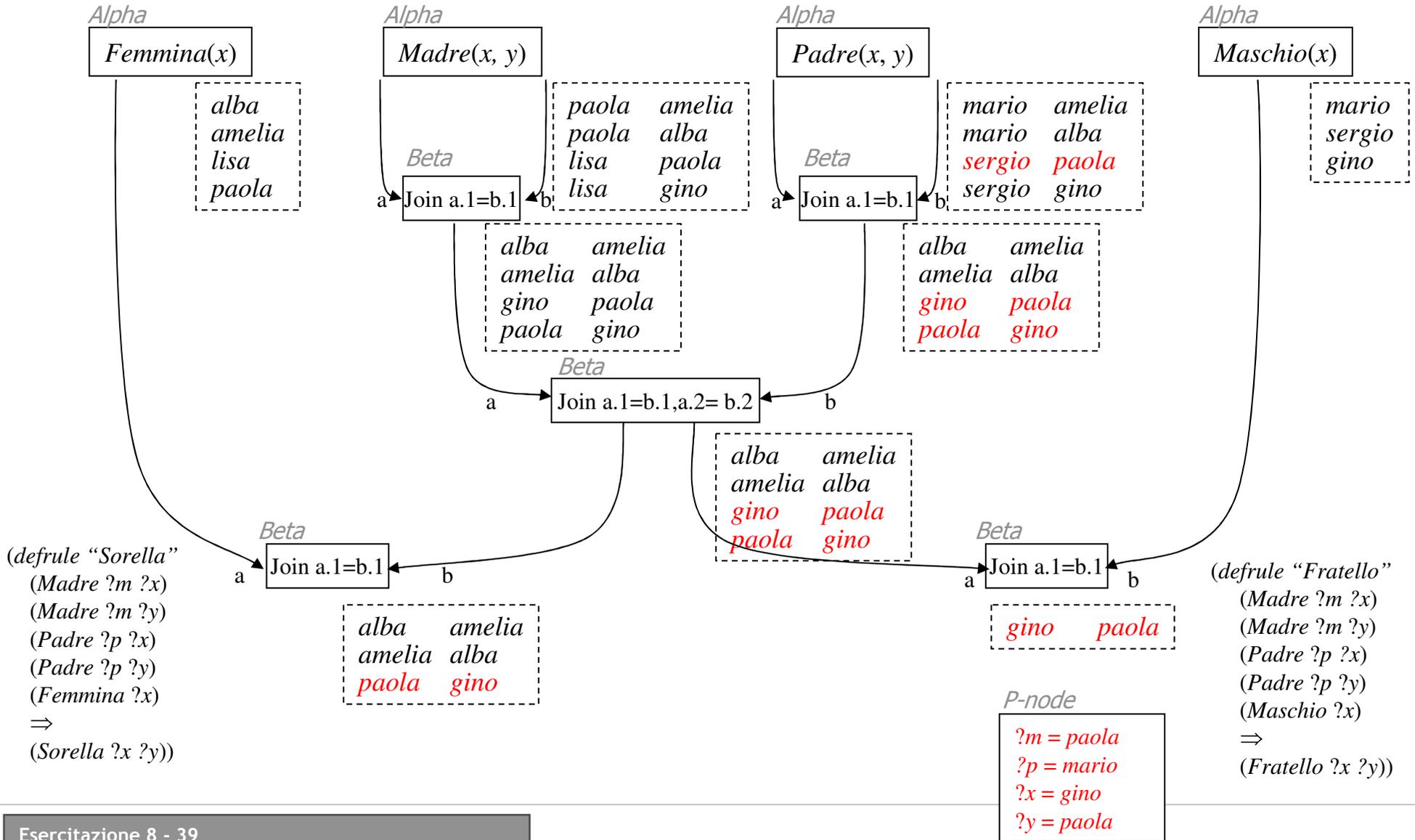
Algoritmo Rete (C. Forgy, 1980)

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



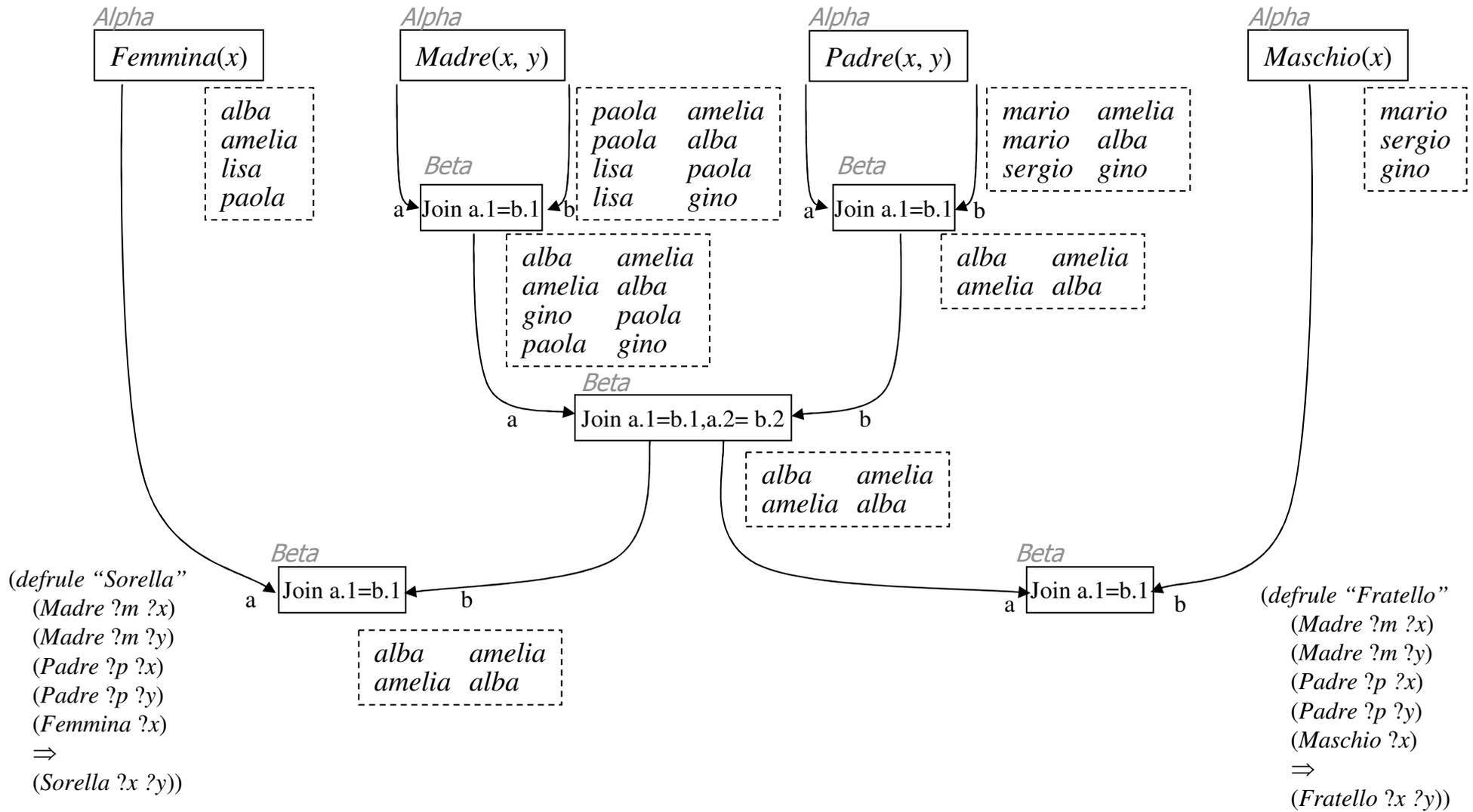
I P-node vengono rimossi anche quando viene ritrattato un fatto che li giustifica

Algoritmo Rete (C. Forgy, 1980)



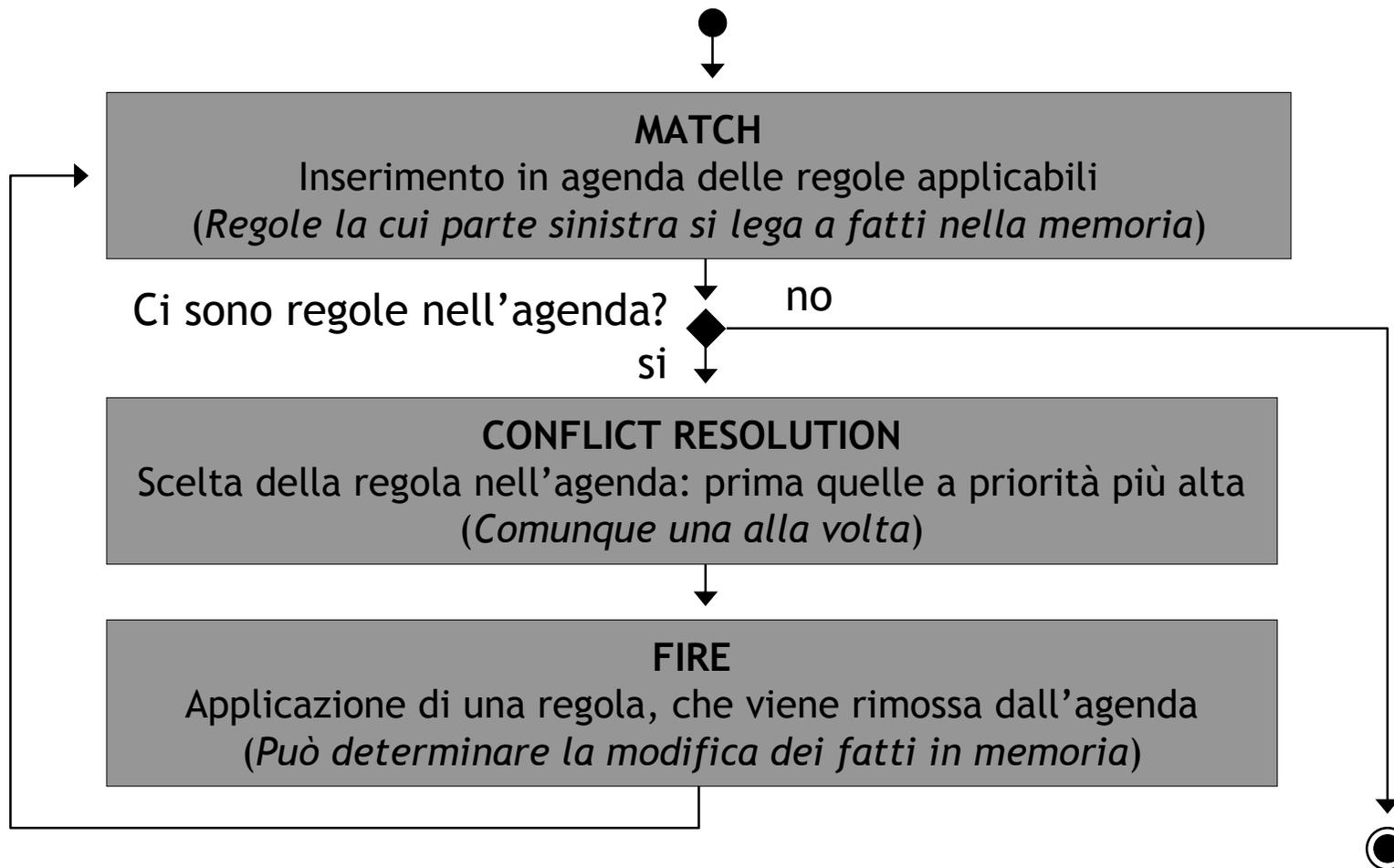
I *P-node* vengono rimossi anche quando viene ritrattato un fatto che li giustifica

Algoritmo Rete (C. Forgy, 1980)



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*

