# Prolog Predicados Extra-Lógicos y Otros

Conceptos de Inteligencia Artificial

Sistemas Inteligentes Artificiales

Departamento de Ciencias e Ingeniería de la Computación
\_\_\_\_\_ Universidad Nacional del Sur



#### Operador de Corte: Cut (!)

- Prolog es un lenguaje de programación altamente declarativo.
- Para alcanzar esta declaratividad, en ocasiones se paga un alto costo computacional.
- Los diseñadores del lenguaje incorporaron un operador de corte (!) que permite podar el espacio de búsqueda.

Permite al programador ejercer control sobre el backtracking

## Cut (!) - Efectos

1. El cut poda soluciones alternativas correspondientes a la cláusula que lo contiene (poda alternativas por debajo).

2. El cut poda soluciones alternativas de la meta conjuntiva a la izquierda del mismo.

3. El cut permite soluciones alternativas para la meta conjuntiva a la derecha del mismo.

{a}

- (1) a:- b, c.
- (2) a:- d.
- (3) b:- e, !, f.
- (4) b:- g.
- (5) e:- h.
- (6) e:- i.
- (7) e:- g.
- (8) i.
- (9) d.
- (10) g.

{<u>a</u>}

- (1) a:- b, c.
- (2) a:- d.
- (3) b:- e, !, f.
- (4) b:- g.
- (5) e:- h.
- (6) e:- i.
- (7) e:- g.
- (8) i.
- (9) d.
- (10) g.

{<u>a</u>}

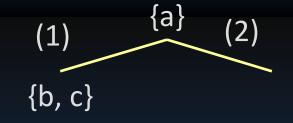
- (1) a:- b, c.
- (2) a:- d.
- (3) b:- e, !, f.
- (4) b:- g.
- (5) e:- h.
- (6) e:- i.
- (7) e:- g.
- (8) i.
- (9) d.
- (10) g.

(1)  $\frac{\{a\}}{\{b, c\}}$ 

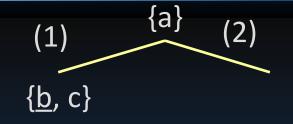
- (1) a:- b, c.
- (2) a:- d.
- (3) b:- e, !, f.
- (4) b:- g.
- (5) e:- h.
- (6) e:- i.
- (7) e:- g.
- (8) i.
- (9) d.
- (10) g.



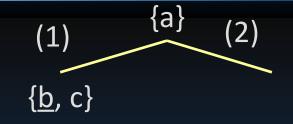
- (1) a:- b, c.
- (2) a:- d.
- (3) b:- e, !, f.
- (4) b:- g.
- (5) e:- h.
- (6) e:- i.
- (7) e:- g.
- (8) i.
- (9) d.
- (10) g



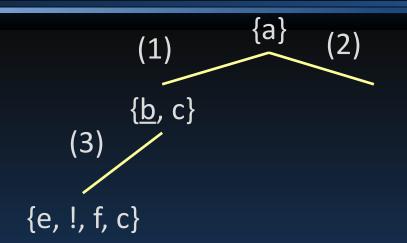
- (1) a:- b, c.
- (2) a:- d.
- (3) b:- e, !, f.
- (4) b:- g.
- (5) e:- h.
- (6) e:- i.
- (7) e:- g.
- (8) i.
- (9) d.
- (10) g.



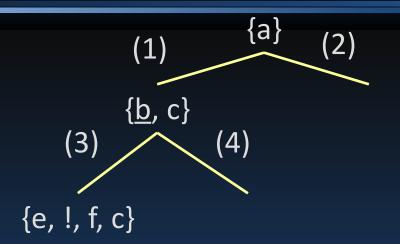
- (1) a:- b, c.
- (2) a:- d.
- (3) b:- e, !, f.
- (4) b:- g.
- (5) e:- h.
- (6) e:- i.
- (7) e:- g.
- (8) i.
- (9) d.
- (10) g



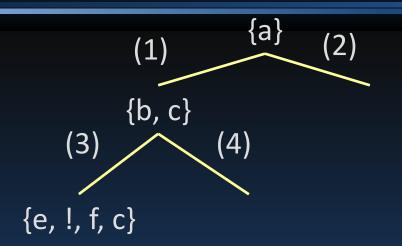
- (1) a:- b, c.
- (2) a:- d.
- (3) b:- e, !, f.
- (4) b:- g.
- (5) e:- h.
- (6) e:- i.
- (7) e:- g.
- (8) i.
- (9) d.
- (10) g



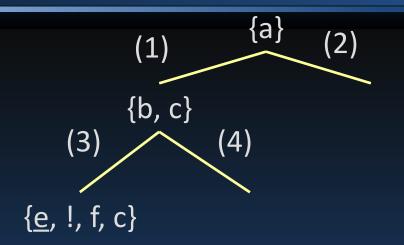
- (1) a:- b, c.
- (2) a:- d.
- (3) b:- e, !, f.
- (4) b:- g.
- (5) e:- h.
- (6) e:- i.
- (7) e:- g.
- (8) i.
- (9) d.
- (10) g



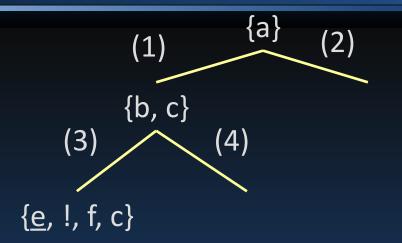
- (1) a:- b, c.
- (2) a:- d.
- (3) b:- e, !, f.
- (4) b:- g.
- (5) e:- h.
- (6) e:- i.
- (7) e:- g.
- (8) i.
- (9) d.
- (10) g



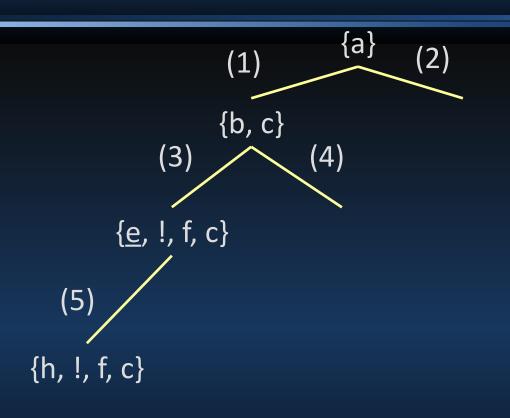
- (1) a:- b, c.
- (2) a:- d.
- (3) b:- e, !, f.
- (4) b:- g.
- (5) e:- h.
- (6) e:- i.
- (7) e:- g.
- (8) i.
- (9) d.
- (10) g.



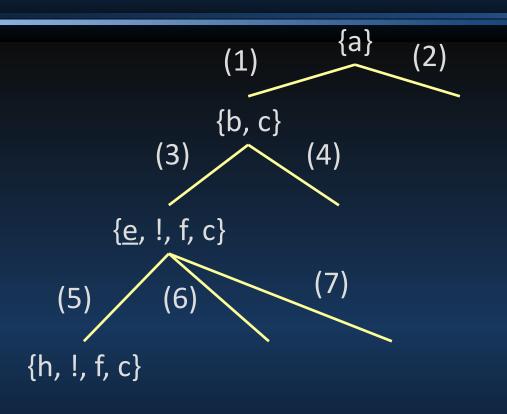
- (1) a:- b, c.
- (2) a:- d.
- (3) b:- e, !, f.
- (4) b:- g.
- (5) e:- h.
- (6) e:- i.
- (7) e:- g.
- (8) i.
- (9) d.
- (10) g.



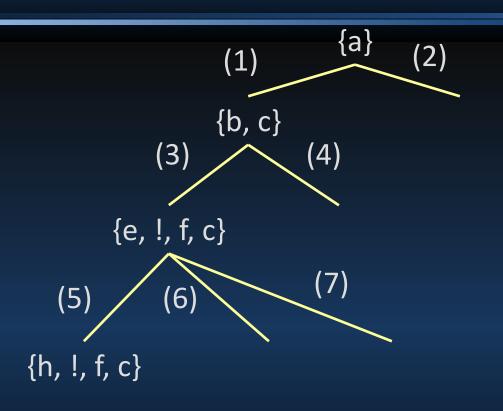
- (1) a:- b, c.
- (2) a:- d.
- (3) b:- e, !, f.
- (4) b:- g.
- (5) e:- h.
- (6) e:- i.
- (7) e:- g.
- (8) i.
- (9) d.
- (10) g.



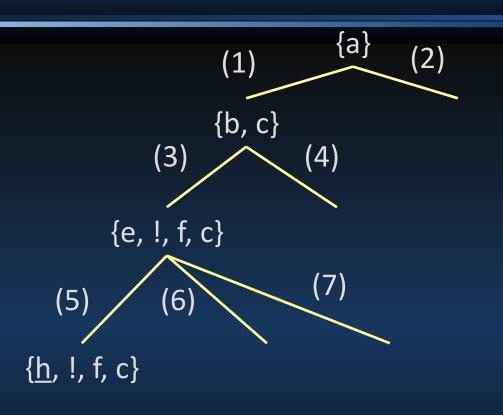
- (1) a:- b, c.
- (2) a:- d.
- (3) b:- e, !, f.
- (4) b:- g.
- (5) e:- h.
- (6) e:- i.
- (7) e:- g.
- (8) i.
- (9) d.
- (10) g



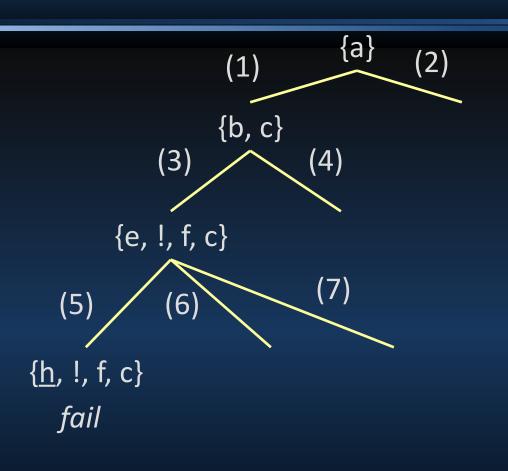
- (1) a:- b, c.
- (2) a:- d.
- (3) b:- e, !, f.
- (4) b:- g.
- (5) e:- h.
- (6) e:- i. <
- (7) e:- g.
- (8) i.
- (9) d.
- (10) g



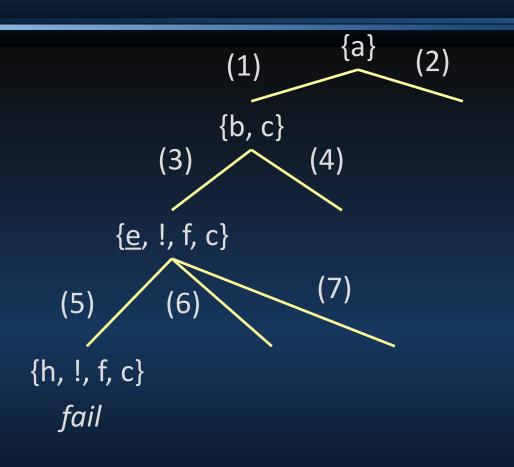
- (1) a:- b, c.
- (2) a:- d.
- (3) b:- e, !, f.
- (4) b:- g.
- (5) e:- h.
- (6) e:- i.
- (7) e:- g.
- (8) i.
- (9) d.
- (10) g.



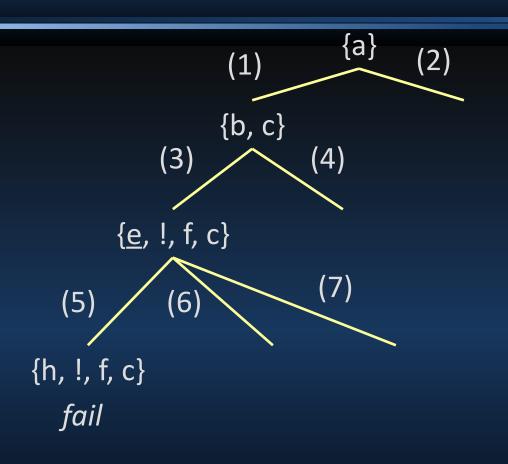
- (1) a:- b, c.
- (2) a:- d.
- (3) b:- e, !, f.
- (4) b:- g.
- (5) e:- h.
- (6) e:- i.
- (7) e:- g.
- (8) i.
- (9) d.
- (10) g.



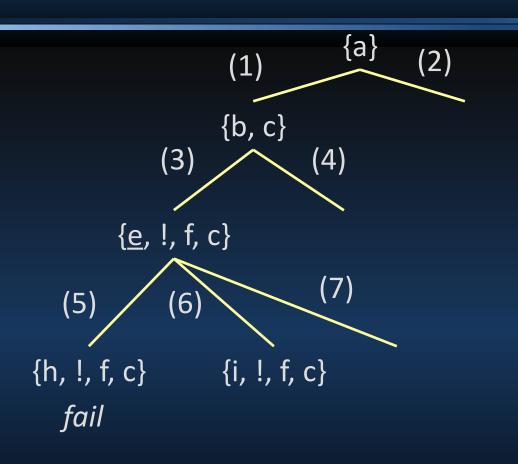
- (1) a:- b, c.
- (2) a:- d.
- (3) b:- e, !, f.
- (4) b:- g.
- (5) e:- h.
- (6) e:- i.
- (7) e:- g.
- (8) i.
- (9) d.
- (10) g



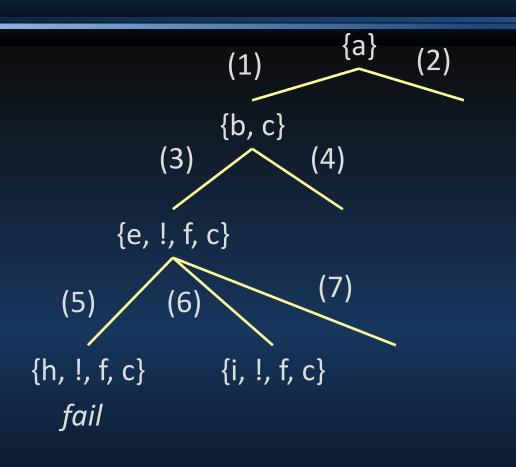
- (1) a:- b, c.
- (2) a:- d.
- (3) b:- e, !, f.
- (4) b:- g.
- (5) e:- h.
- (6) e:- i.
- (7) e:- g.
- (8) i.
- (9) d.
- (10) g



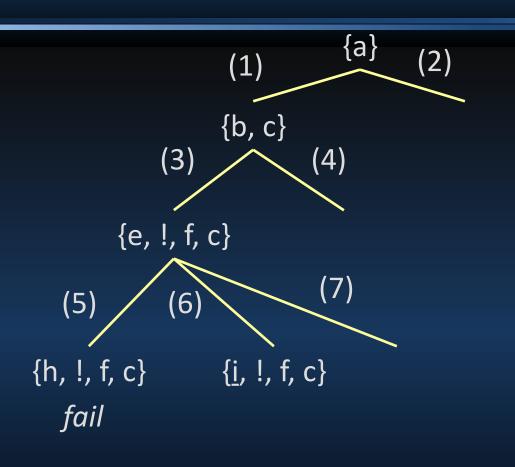
- (1) a:- b, c.
- (2) a:- d.
- (3) b:- e, !, f.
- (4) b:- g.
- (5) e:- h.
- (6) e:- i.
- (7) e:-g.
- (8) i.
- (9) d.
- (10) g



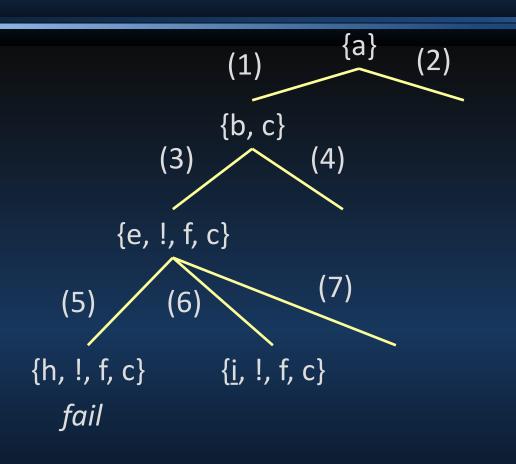
- (1) a:- b, c.
- (2) a:- d.
- (3) b:- e, !, f.
- (4) b:- g.
- (5) e:- h.
- (6) e:- i.
- (7) e:- g.
- (8) i.
- (9) d.
- (10) g.



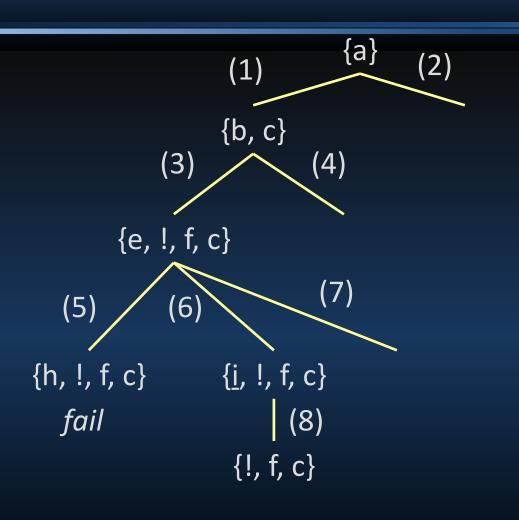
- (1) a:- b, c.
- (2) a:- d.
- (3) b:- e, !, f.
- (4) b:- g.
- (5) e:- h.
- (6) e:- i.
- (7) e:- g.
- (8) i.
- (9) d.
- (10) g.



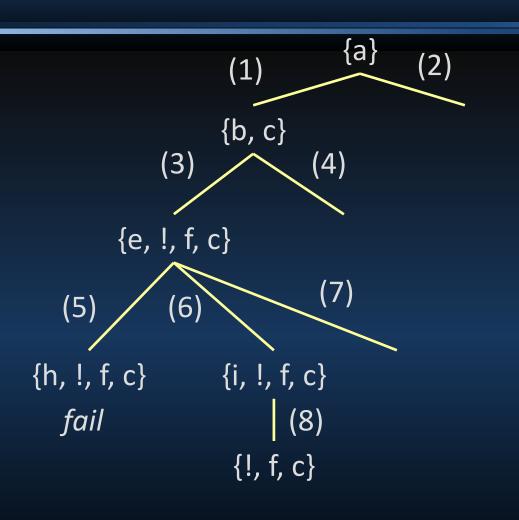
- (1) a:- b, c.
- (2) a:- d.
- (3) b:- e, !, f.
- (4) b:- g.
- (5) e:- h.
- (6) e:- i.
- (7) e:- g.
- (8) i.
- (9) d.
- (10) g.



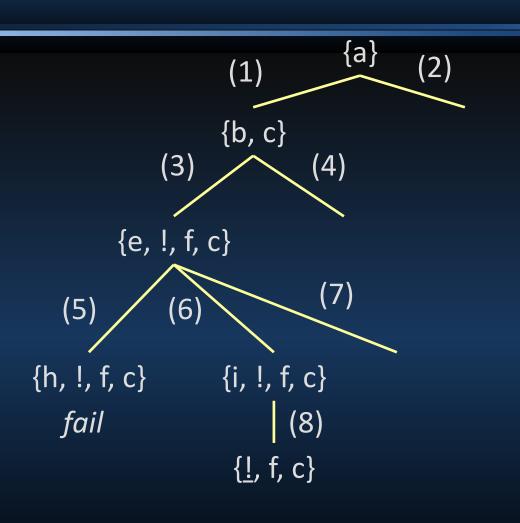
- (1) a:- b, c.
- (2) a:- d.
- (3) b:- e, !, f.
- (4) b:- g.
- (5) e:- h.
- (6) e:- i.
- (7) e:- g.
- (8) i.
- (9) d.
- (10) g



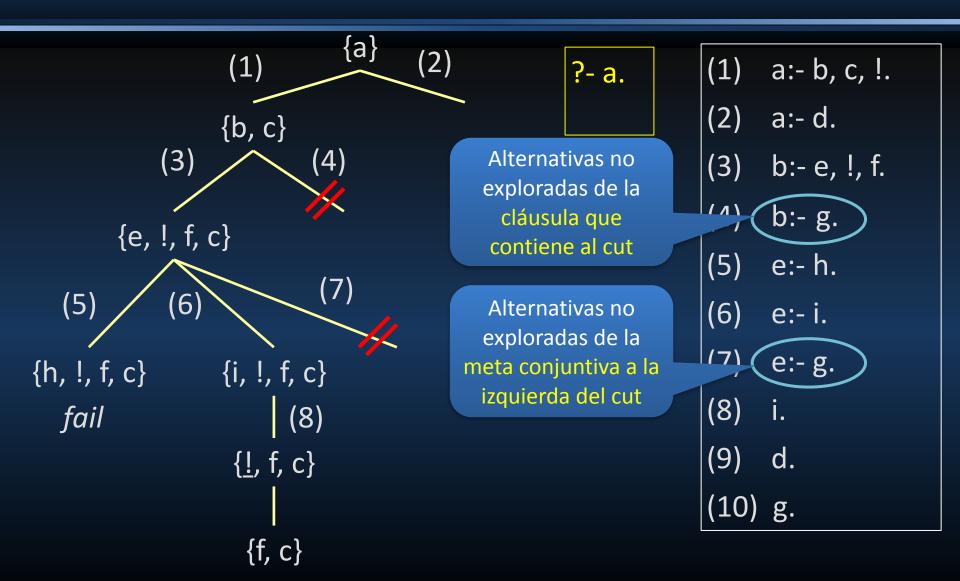
- (1) a:- b, c.
- (2) a:- d.
- (3) b:- e, !, f.
- (4) b:- g.
- (5) e:- h.
- (6) e:- i.
- (7) e:- g.
- (8) i.
- (9) d.
- (10) g

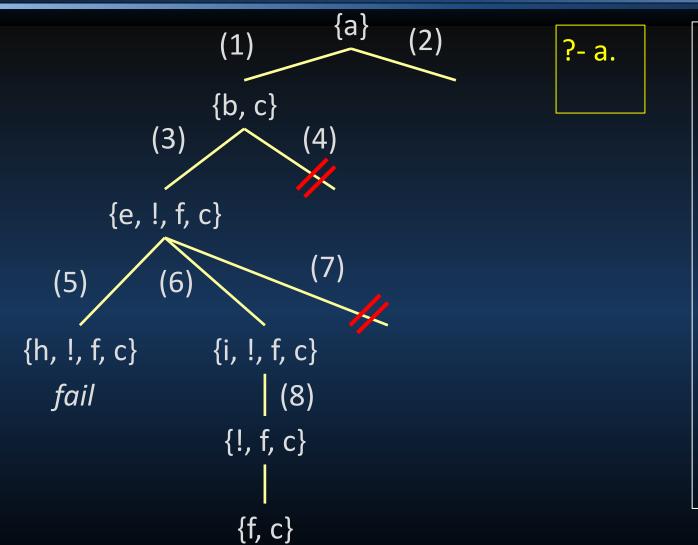


- (1) a:- b, c.
- (2) a:- d.
- (3) b:- e, !, f.
- (4) b:- g.
- (5) e:- h.
- (6) e:- i.
- (7) e:- g.
- (8) i.
- (9) d.
- (10) g

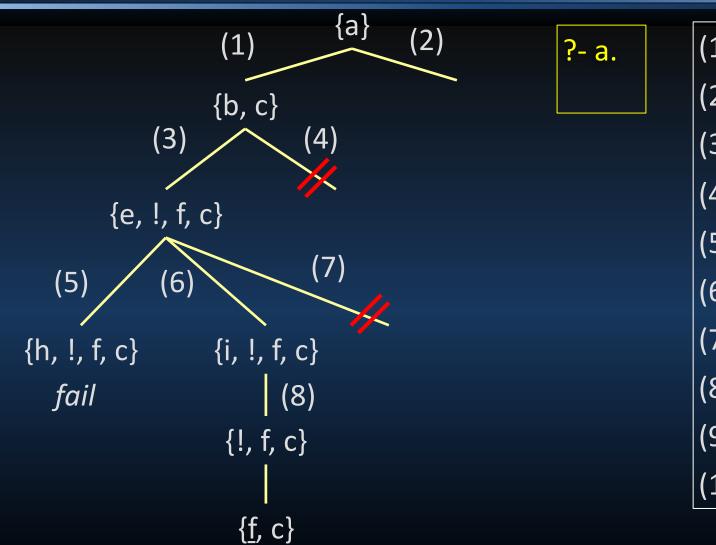


- (1) a:- b, c.
- (2) a:- d.
- (3) b:- e, !, f.
- (4) b:- g.
- (5) e:- h.
- (6) e:- i.
- (7) e:- g.
- (8) i.
- (9) d.
- (10) g

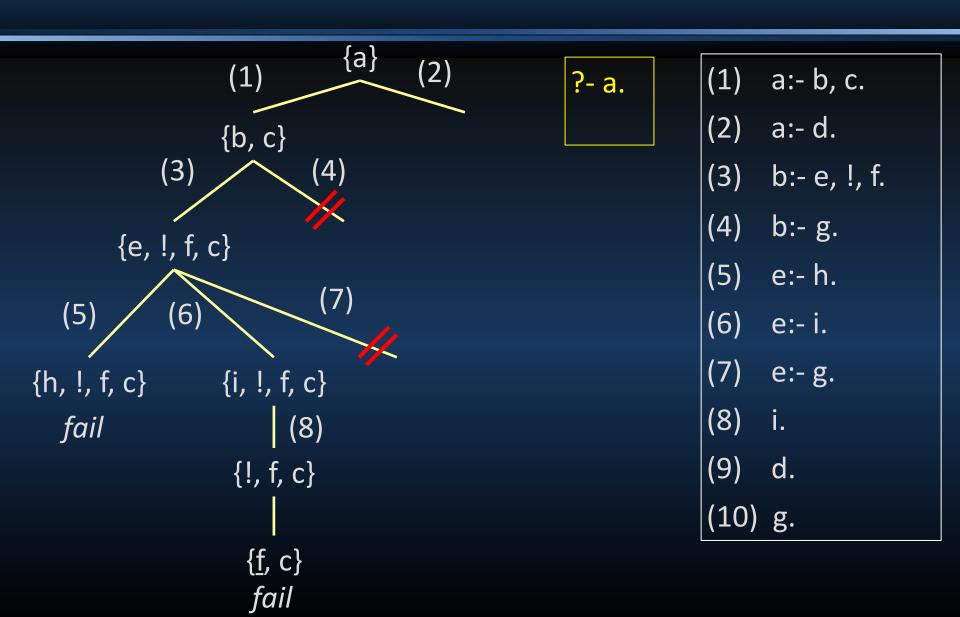


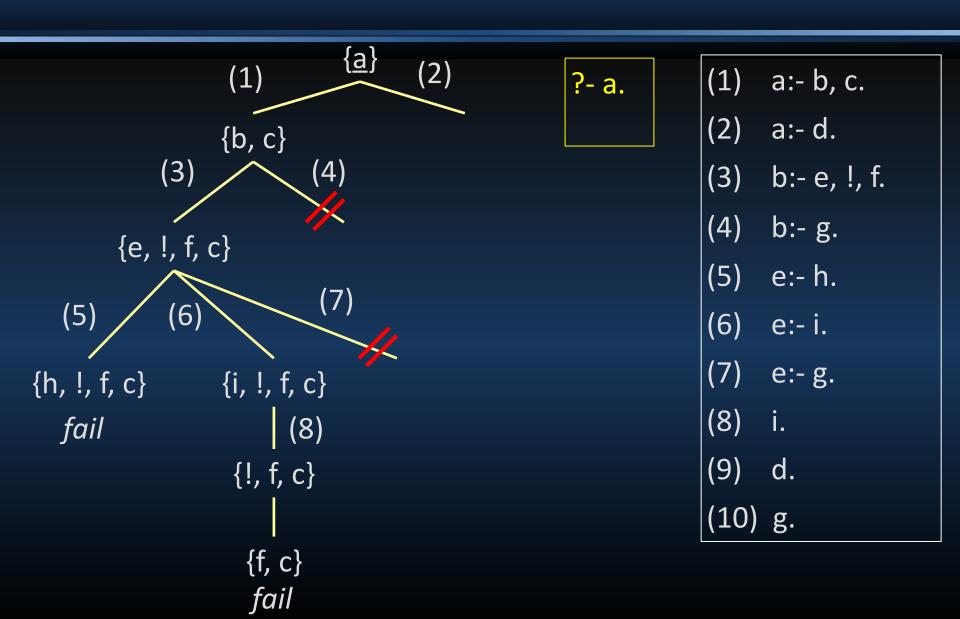


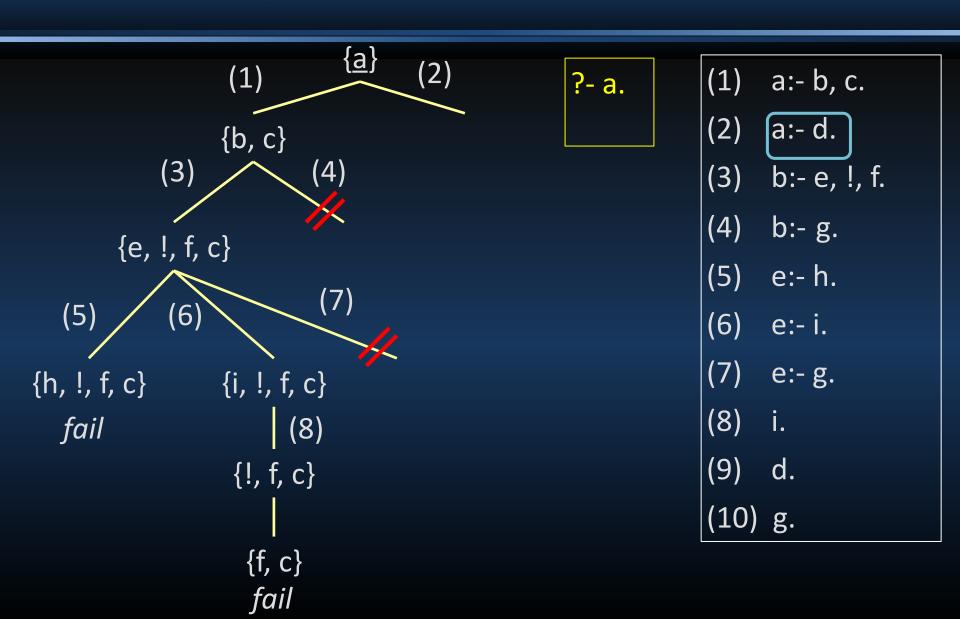
- (1) a:- b, c.
- (2) a:- d.
- (3) b:- e, !, f.
- (4) b:- g.
- (5) e:- h.
- (6) e:- i.
- (7) e:- g.
- (8) i.
- (9) d.
- (10) g.

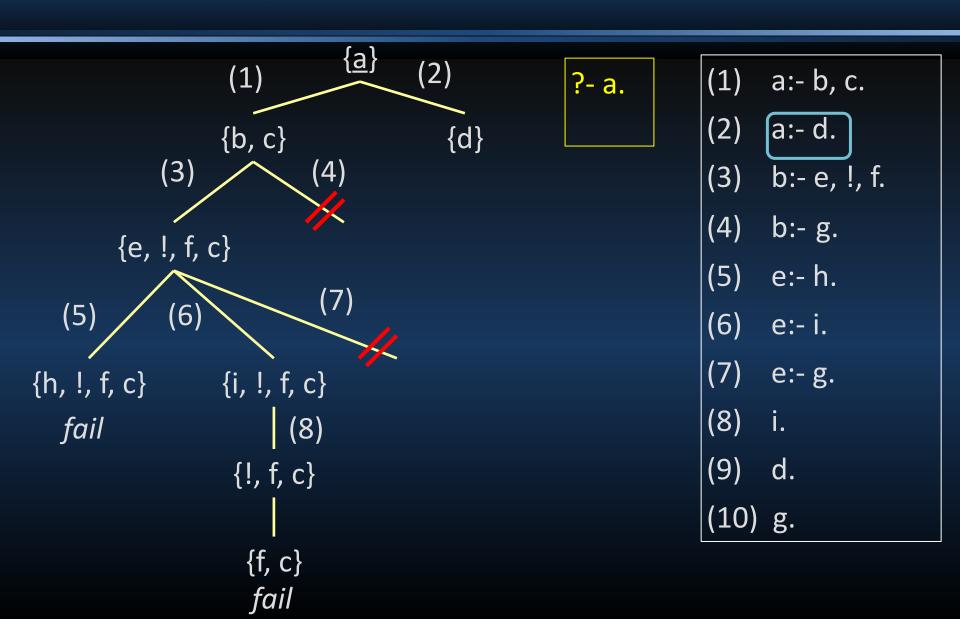


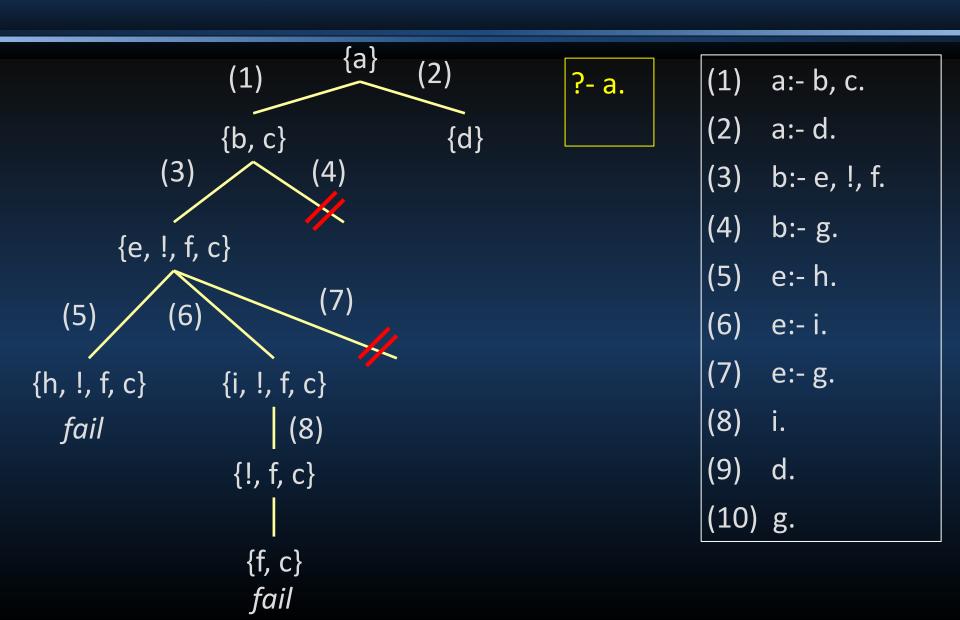
- (1) a:- b, c.
- (2) a:- d.
- (3) b:- e, !, f.
- (4) b:- g.
- (5) e:- h.
- (6) e:- i.
- (7) e:- g.
- (8) i.
- (9) d.
- (10) g.

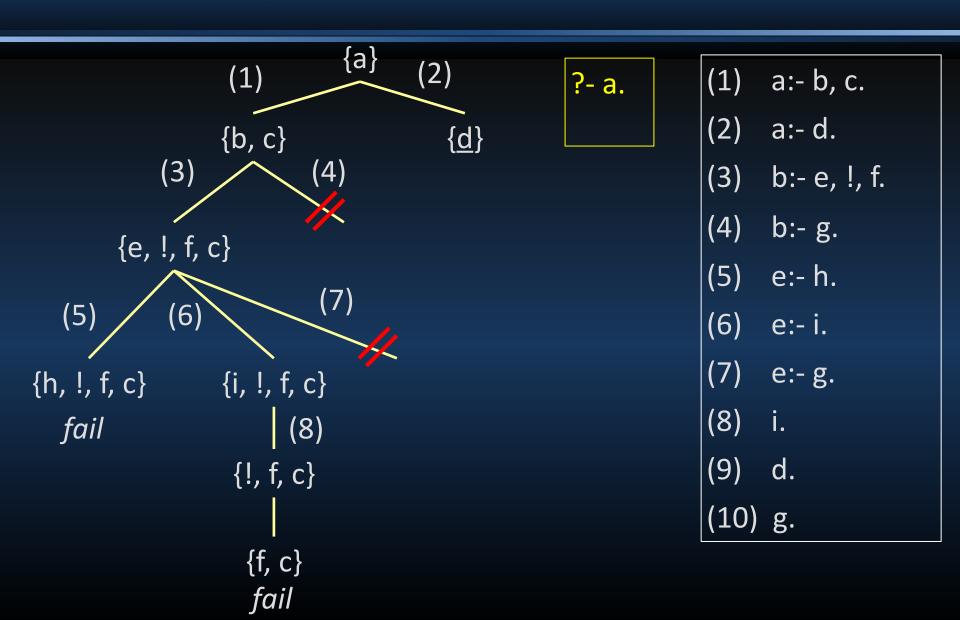


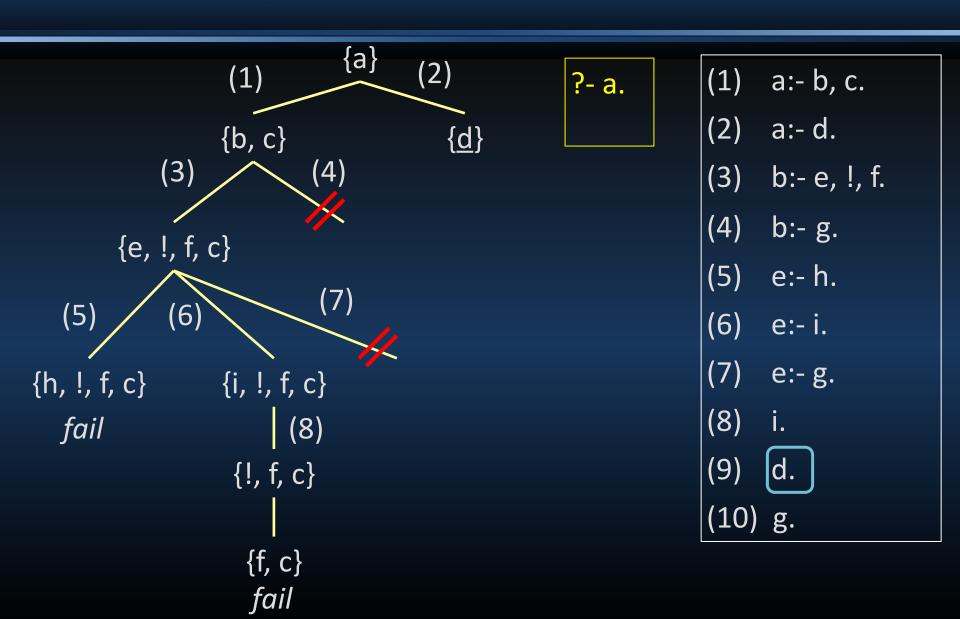


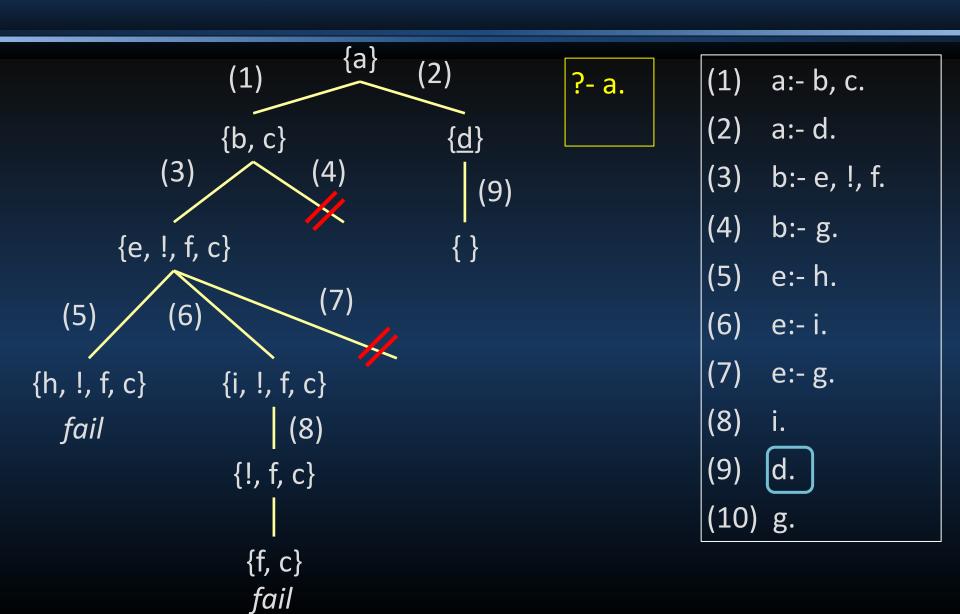


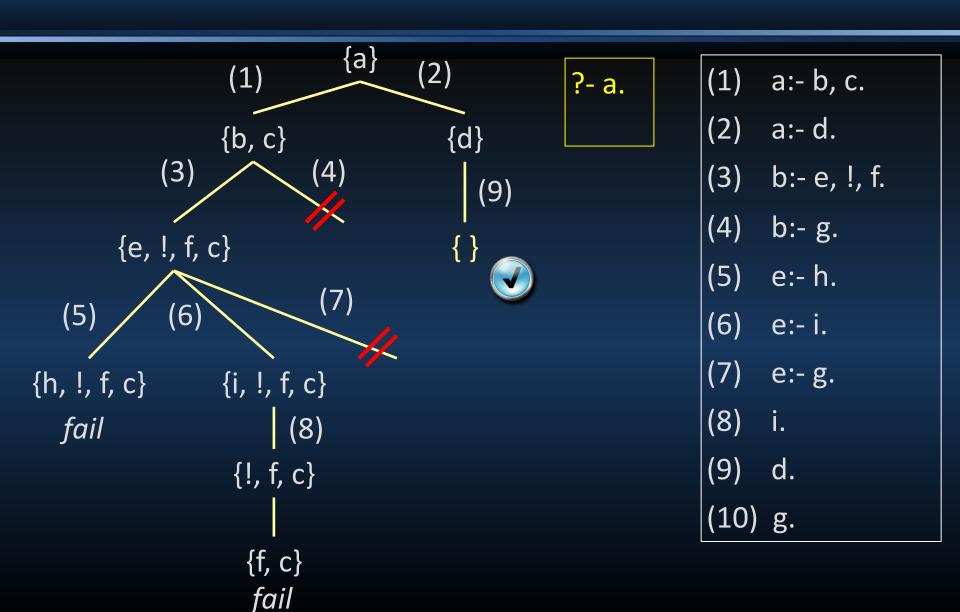


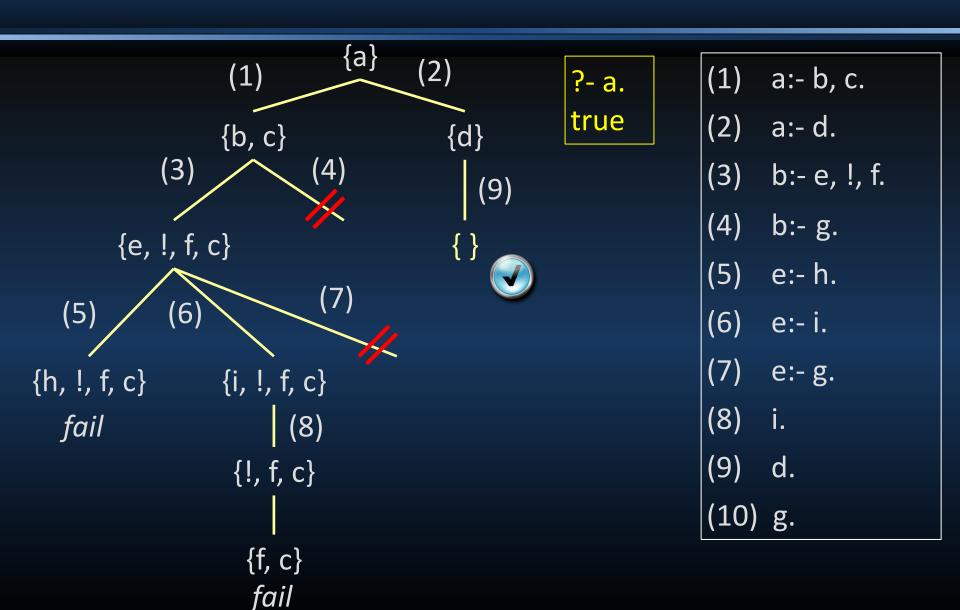












Consideremos el programa Prolog que se indica a continuación:

```
p(a).
p(b).
p(c).
```

¿Qué sucede al efectuar la siguiente consulta?

```
?- p(X), !.
```

Consideremos el programa Prolog que se indica a continuación:

```
p(a).
p(b).
p(c).
```

¿Qué sucede al efectuar la siguiente consulta?

```
?- p(X), !.
X=a
```

Consideremos el programa Prolog que se indica a continuación:

```
p(a).
p(b).
p(c).
```

¿Qué sucede al efectuar la siguiente consulta?

```
?- p(X), !.
X=a ;
false
```

Al utilizar ';' el intérprete de Prolog intenta buscar respuestas alternativas, pero fueron podadas como efecto del cut (!)

Dado el siguiente programa:

```
r(a). s(d).
r(b). s(e).
r(c). s(f).
```

Consideremos la resolución de la siguiente consulta:

```
?- r(X), !, s(Y).
```

Dado el siguiente programa:

```
r(a). s(d).
r(b). s(e).
r(c). s(f).
```

Consideremos la resolución de la siguiente consulta:

```
?- r(X), !, s(Y).
X=a Y=d
```

Dado el siguiente programa:

```
r(a). s(d).
r(b). s(e).
r(c). s(f).
```

Consideremos la resolución de la siguiente consulta:

```
?- r(X), !, s(Y).
X=a Y=d ;
X=a Y=e
```

No se encuentran respuestas alternativas para r(X), pero si para s(Y)

El cut (!) poda soluciones alternativas de la meta conjuntiva a su izquierda, y admite soluciones alternativas de la meta conjuntiva a su derecha

Dado el siguiente programa:

```
r(a). s(d).
r(b). s(e).
r(c). s(f).
```

Consideremos la resolución de la siguiente consulta:

```
?- r(X), !, s(Y).
X=a Y=d ;
X=a Y=e ;
X=a Y=f
```

Dado el siguiente programa:

```
r(a). s(d).
r(b). s(e).
r(c). s(f).
```

Consideremos la resolución de la siguiente consulta:

```
?- r(X), !, s(Y).
X=a Y=d ;
X=a Y=e ;
X=a Y=f ;
false
```

## Cut (!) - Aplicaciones

- Entre los principales uso del cut (!) se destaca su aplicación para mejorar la eficiencia mediante la poda del espacio de búsqueda contemplado en el proceso de derivación, admitiendo, en algunos casos, omitir la especificación de condiciones asociadas a predicados.
- El cut (!) también permite implementar la negación por falla (not/1).

#### Cut (!) - Aplicaciones

Consideremos un predicado definido de la siguiente forma:

Si las condiciones son mutuamente excluyentes, podemos mejorar la eficiencia colocando un cut luego de cada condición:

Este último cut no es necesario ya que no hay más alternativas por debajo

#### Cut (!) - Aplicaciones: Omitir Condiciones

Consideremos nuevamente el siguiente predicado:

Si además las condiciones son exhaustivas, podemos omitir la última de ellas al agregar los cuts:

<u>Cuidado!</u> Ahora estos cuts son esenciales para la correctitud del programa

# Cut (!) - Aplicaciones: Ejemplo

 Consideremos el siguiente predicado para calcular la diferencia absoluta entre dos números X e Y:

Como las condiciones son mutuamente excluyentes, podemos mejorar la eficiencia añadiendo un cut:

Como además las condiciones son exhaustivas, directamente podemos omitir la última de ellas:

<u>Cuidado!</u> Ahora este cut es esencial para la correctitud del programa

#### Cut (!) - Aplicaciones: Negación por Falla

- La negación por falla (predicado not/1) se define en términos de los predicados !/0 y fail/0.
- El único efecto del predicado fail/0 es hacer fallar la consulta.

```
not(Goal):- Goal, !, fail.
not(_Goal).
```

Si la meta Goal tiene éxito, entonces se produce la poda por efecto del cut (!) y not(Goal) falla. En caso contrario, si la meta Goal falla, el cut no tiene efecto y not(Goal) tiene éxito

## Cut (!) - Implicancias

- El operador de corte (!) debe ser empleado con cuidado y analizando las consecuencias en cada situación.
- Si se emplea mal puede causar comportamiento poco predecible en algunos casos.
- Ventajas y Desventajas:
  - (+) Implementaciones más eficientes en algunos casos.
  - (+) Elimina soluciones repetidas si se hace un uso cuidadoso del mismo.
  - (–) Oscurece la semántica de los programas.

#### Predicados Dinámicos

- Un programa escrito en Prolog usualmente se especifica de forma estática, a partir de un archivo fuente.
- SWI-Prolog ofrece una familia de predicados que permiten agregar y quitar cláusulas del programa dinámicamente. Es decir, permiten modificar dinámicamente la definición de predicados.

Estos elementos le aportan una gran flexibilidad al lenguaje

El predicado assertz(+Term) recibe como argumento un término y lo agrega como una nueva cláusula del programa.

Term se agrega como última cláusula del predicado correspondiente.

El predicado dynamic/1 informa al intérprete que la definición de los predicados indicados a continuación puede cambiar durante la ejecución

prog1.pl

:- dynamic b/0, d/0.

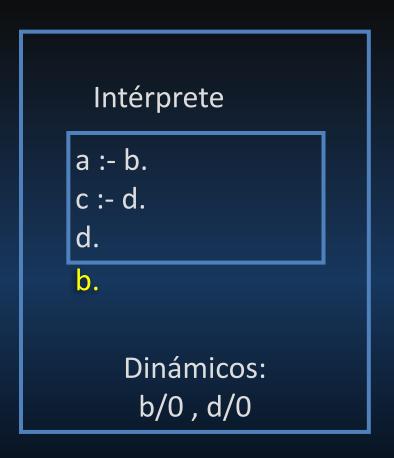
a :- b.

c :- d.

d.

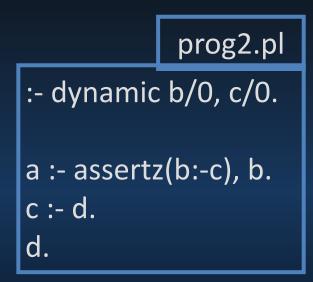
?- a.
false
?- assertz(b).
true
?- a.

true



 Como todo predicado assertz(+Term) puede ser parte del cuerpo de una regla

?- a. true



<u>CUIDADO!</u> El backtracking no deshace el efecto colateral provocado por el assert.

#### Predicados Dinámicos – retract/1

 El predicado retract(+Term) quita del programa la primera cláusula que unifique con Term.
 La consulta falla si no existe tal cláusula.

Observación: El argumento de entrada no puede ser una variable.

### Predicados Dinámicos – retract/1

prog.pl

:- dynamic b/0, c/0.

a :- b.
c :- d.
d.

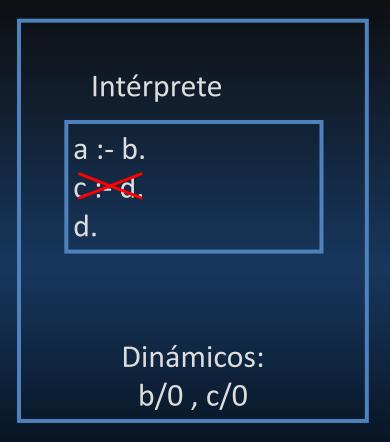
### Predicados Dinámicos – retract/1

?- c. true

?- retract(c:-d).

true

?- c.



#### Predicados Dinámicos — Otros

- Otros predicados de la misma familia:
  - asserta(+Term): similar a assertz/1.
     El término Term se agrega como primera cláusula del predicado correspondiente.
  - retractall(+Head): quita del programa todas las cláusulas cuya cabeza unifique con Head.

#### findall(+Term,:Goal,-ListOfTerms)

- Retorna en ListOfTerms la lista de todas las posibles instanciaciones de Term obtenidas al considerar todas las soluciones alternativas de la meta Goal.
- Este predicado nunca falla, ya que si no hay soluciones retorna en ListOfTerms la lista vacía.

Findall/3 es un predicado de segundo orden (recibe predicados como argumento), ya que Goal corresponde a una meta posiblemente conjuntiva. Es decir, la resolución del findall/3 implica la resolución de la consulta especificada en Goal

Consideremos el siguiente programa:

```
num(1).num(2).
es_par(X):- num(X), 0 is X mod 2.
num(3).num(4).
num(5).num(6).
num(7).num(8).
num(9).num(10).
```

```
?- findall(X, es_par(X), L).

?- findall(X, (es_par(X), X<5), L).

Recordar: Goal puede ser una meta conjuntiva
?- findall(X, (es_par(X), X>=27), L).
```

Consideremos el siguiente programa:

```
num(1).num(2).
es_par(X):- num(X), 0 is X mod 2.
num(3).num(4).
num(5).num(6).
num(7).num(8).
num(9).num(10).
```

```
?- findall(X, es_par(X), L).
L = [2, 4, 6, 8, 10]
?- findall(X, (es_par(X), X<5), L).

Recordar: Goal puede ser una meta conjuntiva
?- findall(X, (es_par(X), X>=27), L).
```

Consideremos el siguiente programa:

```
num(1).num(2).
es_par(X):- num(X), 0 is X mod 2.
num(3).num(4).
num(5).num(6).
num(7).num(8).
num(9).num(10).
```

```
?- findall(X, es_par(X), L).
L = [2, 4, 6, 8, 10]
?- findall(X, (es_par(X), X<5), L).
L = [2, 4]
?- findall(X, (es_par(X), X>=27), L).

Recordar: Goal puede ser una meta conjuntiva
```

Consideremos el siguiente programa:

```
num(1).num(2).
es_par(X):- num(X), 0 is X mod 2.
num(3).num(4).
num(5).num(6).
num(7).num(8).
num(9).num(10).
```

```
?- findall(X, es_par(X), L).
L = [2, 4, 6, 8, 10]
?- findall(X, (es_par(X), X<5), L).
L = [2, 4]
?- findall(X, (es_par(X), X>=27), L).
L = []
```

Consideremos el siguiente programa:

```
num(1).num(2). es_par(X):- num(X), 0 is X mod 2.
num(3).num(4).
num(5).num(6).
num(7).num(8).
num(9).num(10).
```

```
?- findall([X,Y], (es_par(X), not(es_par(Y)), X < Y), L).
?- findall([X,Y], (es_par(X), num(Y), not(es_par(Y)), X < Y), L).</pre>
```

Consideremos el siguiente programa:

```
num(1).num(2).
es_par(X):- num(X), 0 is X mod 2.
num(3).num(4).
num(5).num(6).
num(7).num(8).
num(9).num(10).
```

```
?- findall([X,Y], (es_par(X), not(es_par(Y)), X < Y), L).
L = []
?- findall([X,Y], (es_par(X), num(Y), not(es_par(Y)), X < Y), L).</pre>
```

Consideremos el siguiente programa:

```
num(1).num(2).
es_par(X):- num(X), 0 is X mod 2.
num(3).num(4).
num(5).num(6).
num(7).num(8).
num(9).num(10).
```

```
?- findall([X,Y], (es_par(X), not(es_par(Y)), X < Y), L).

L = [] No hay [X,Y] que satisfaga la meta conjuntiva porque al momento de evaluar not(es_par(Y)), Y no está instanciada!

Por lo tanto, es_par(Y) tiene éxito y not(es_par(Y)) falla
?- findall([X,Y], (es_par(X), num(Y), not(es_par(Y)), X < Y), L).
```

Consideremos el siguiente programa:

```
num(1).num(2).
es_par(X):- num(X), 0 is X mod 2.
num(3).num(4).
num(5).num(6).
num(7).num(8).
num(9).num(10).
```

```
?- findall([X,Y], (es_par(X), not(es_par(Y)), X < Y), L).

L = []

Se instancia Y previamente haciendo uso de num/1 para lograr el comportamiento esperado: obtener en L los pares [X,Y] tales que X es par, Y es impar, y X<Y

?- findall([X,Y], (es_par(X), num(Y), not(es_par(Y)), X < Y), L).
```

Consideremos el siguiente programa:

```
num(1).num(2). es_par(X):- num(X), 0 is X mod 2.
num(3).num(4).
num(5).num(6).
num(7).num(8).
num(9).num(10).
```

```
?- findall([X,Y], (es_par(X), not(es_par(Y)), X < Y), L).

L = []

Se instancia Y previamente haciendo uso de num/1 para lograr el comportamiento esperado: obtener en L los pares [X,Y] tales que X es par, Y es impar, y X<Y

?- findall([X,Y], (es_par(X), num(Y), not(es_par(Y)), X < Y), L).

L = [[2, 3], [2, 5], [2, 7], [2,9], [4,5], [4,7], [4,9], [6,7], [6,9],[8,9]]
```

#### Otros Predicados – Forall/2

#### forall(:Cond, :Action)

Tiene éxito si para todas las soluciones alternativas de Cond (antecedente) se verifica Action (consecuente).

#### bagof(+Term, :Goal, -Bag)

Comportamiento similar al predicado findall/3

#### setof(+Term, :Goal, -Set)

 Similar al bagof/3, pero ordena la lista resultante y elimina elementos duplicados.

Probar Ejemplos ©

#### Predicados de Entrada/Salida

- El predicado read/1 recibe un término como argumento de entrada. Solicita el ingreso de un término por la entrada estándar (teclado) e intenta unificarlo con el argumento de entrada.
- El predicado readln/1 recibe un término como argumento de entrada. Solicita el ingreso de una secuencia de elementos (separados por espacios en blanco) finalizada en <ENTER>, los cuales son convertidos en una lista de átomos y números. Finalmente intenta unificar el argumento de entrada con dicha lista.

#### Predicados de Entrada/Salida

- El predicado write/1 recibe un término como argumento de entrada y lo muestra por la salida estándar (pantalla).
- El predicado nl/0 realiza un salto de línea en la salida estándar.
- El predicado writeln/1 combina las funcionalidades de los predicados write/1 y nl/0.

Todos estos predicados pueden ser utilizados en el cuerpo de otros predicados