

Universidade do Minho

Escola de Engenharia Departamento de Informática

Prolog

Introdução

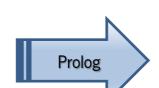
LICENCIATURA EM ENGENHARIA INFORMÁTICA MESTRADO integrado EM ENGENHARIA INFORMÁTICA Inteligência Artificial 2022/23



Prolog



o Colocar uma questão.

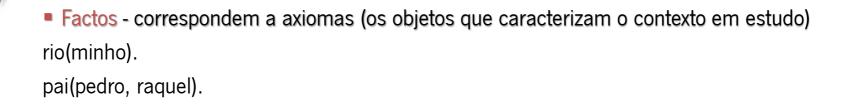


- Deduz logicamente novos fatos sobre o problema;
- Devolve as deduções como respostas.





Conceitos básicos



- Regras correspondem as relações entre os objetos neto(N,A):- filho(N,P),(descendente(P,A,_); descendente(P,_,A)).
- Questões permitem interrogar a BC

?-pai(P, raquel).

?-pai(pedro, raquel).

?-neto(rui, A).



Facto



- Tem zero ou mais argumentos, englobados por parêntesis e separados por vírgulas, e termina com um ponto;
- Argumentos são
 - Átomos valores constantes, números, strings...
 - Variáveis começadas por uma maiúscula.



Questões sobre a BC

localizacao(porto,portugal).
localizacao(lisboa,portugal).
localizacao(coimbra,portugal).
localizacao(caminha,portugal).
localizacao(madrid,espanha).
localizacao(barcelona,espanha).
localizacao(zamora,espanha).
localizacao(orense,espanha).
localizacao(toledo,espanha).

falha falha falha sucesso

?-localizacao(madrid,espanha).

yes

atravessa (douro, porto). atravessa (douro, zamora). atravessa (tejo, lisboa). atravessa (tejo, toledo). atravessa (minho, caminha). atravessa (minho, orense).

falha falha falha falha falha falha

?-atravessa(mondego,coimbra).

no







atravessa(douro,porto). atravessa(douro,zamora). atravessa(tejo,lisboa). atravessa(tejo,toledo). atravessa(minho,caminha). atravessa(minho, orense).

Variáveis nas questões sobre a BC

falha falha

falha

falha

sucesso

X=madrid <cr>

?-localizacao(X,espanha).

yes

falha falha

sucesso

?- atravessa(tejo,C).

C=lisboa <cr>

yes

?-localizacao(X,Y).

X=porto Y=portugal <cr>

yes



Questões com conjunção

localizacao(porto,portugal).

sucesso

sucesso

localizacao(lisboa,portugal).

localizacao(coimbra,portugal).

localizacao(caminha,portugal).

localizacao(madrid,espanha).

localizacao(barcelona, espanha).

localizacao(zamora, espanha).

localizacao(orense, espanha).

localizacao(toledo,espanha).

atravessa(douro,porto).

atravessa(douro,zamora).

atravessa(tejo,lisboa).

atravessa(tejo,toledo).

atravessa(minho,caminha).

atravessa(minho,orense).

?-localizacao(X,portugal),atravessa(R,X).

X=porto R=douro <cr>

yes

E se fossem pedidas alternativas com o ;?

?-localizacao(X,portugal),atravessa(R,X).

X=porto R=douro ;

X=lisboa R=tejo ;

X=caminha R=minho



Questões com disjunção



localizacao(porto,portugal). sucesso

localizacao(coimbra,portugal).

localizacao(lisboa,portugal).

localizacao(caminha, portugal).

localizacao(madrid,espanha).

localizacao(barcelona, espanha).

localizacao(zamora, espanha).

localizacao(orense, espanha).

localizacao(toledo,espanha).

atravessa(douro,porto).

atravessa(douro,zamora).

atravessa(tejo,lisboa).

atravessa(tejo,toledo).

atravessa(minho,caminha).

atravessa(minho, orense).

?-localizacao(X,portugal);localizacao(X,espanha).

X=porto *<cr>*

yes

E se fossem pedidas alternativas com o ;?

?-localizacao(X,portugal);localizacao(X,espanha).

X=porto; X=lisboa;

X=coimbra;

X=caminha;

X=madrid;

X=barcelona;

X=zamora;

X=orense;

X=toledo

yes





localizacao(porto,portugal). localizacao(lisboa,portugal).

localizacao(coimbra,portugal).

localizacao(caminha, portugal).

localizacao(madrid, espanha).

localizacao(barcelona, espanha).

localizacao(zamora, espanha).

localizacao(orense, espanha).

localizacao(toledo,espanha).

atravessa(douro,porto).

atravessa(douro,zamora).

atravessa(tejo,lisboa).

atravessa(tejo,toledo).

atravessa (minho, caminha).

atravessa(minho,orense).

falha

falha

falha

falha

falha

falha

sucesso

Questões com negação

?-not(localizacao(porto,portugal)).

no

?-not(atravessa(mondego,coimbra)).

yes





- Uma regra tem 1 termo (functor e argumentos) do lado esquerdo que corresponde àquilo que se pretende provar (conclusão), seguido do :-
- À direita do :- podem aparecer outros termos afectados por operadores (, ; not) e por primitivas de controlo
- O lado direito corresponde às condições da regra
- Tal como nos factos, podemos ter regras com o mesmo nome e mesmo nº de argumentos, ou até com o mesmo nome e nº de argumentos diferentes







```
filho(X,Y):-homem(X),
(descendente(X,Y,_);descendente(X,_,Y)).
```

```
potência(_,0,1):-!.

potência(X,N,P):- N1 is N-1,

potência(X,N1,P1),

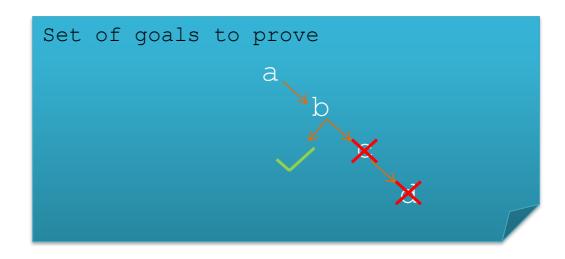
P is X*P1.
```





- a :- b.
- b :- c.
- c :- d.
- b.
- Qual o resultado de ?- a.

Como funciona o Prolog?







Synthetic Intelligence Lab

localizacao(porto,portugal). localizacao(lisboa,portugal). localizacao(coimbra,portugal). localizacao(caminha,portugal). localizacao(madrid,espanha). localizacao(barcelona,espanha). localizacao(zamora,espanha). localizacao(orense,espanha). localizacao(toledo,espanha). sucesso (2)

atravessa (douro, porto). atravessa (douro, zamora). atravessa (tejo, lisboa). atravessa (tejo, toledo). atravessa (minho, caminha). atravessa (minho, orense). sucesso (1)

 $\label{eq:rio_portugues} $$rio_portugues(R):-atravessa(R,C),localizacao(C,portugal).$$ $$mesmo_rio(C1,C2):-atravessa(R,C1),atravessa(R,C2),C1 == C2.$

Questões sobre Regras e Factos numa BC

?-rio_português(Rio).

Rio=douro

yes

Na chamada à regra, do lado esquerdo, Rio e R atravessam a ser a mesma variável

atravessa(R,C) tem sucesso com R=douro e C=porto

A chamada seguinte já é feita com C já instanciada com porto, na prática essa chamada é feita como sendo localizacao(porto,portugal)

Quando se atinge o ponto a regra tem sucesso



Questões sobre Regras e Factos numa BC

localizacao(porto,portugal).
localizacao(lisboa,portugal).
localizacao(coimbra,portugal).
localizacao(caminha,portugal).
localizacao(madrid,espanha).
localizacao(barcelona,espanha).
localizacao(zamora,espanha).
localizacao(orense,espanha).
localizacao(toledo,espanha).

falha sucesso (2)

atravessa (douro, porto). atravessa (douro, zamora). atravessa (tejo, lisboa). atravessa (tejo, toledo). atravessa (minho, caminha). atravessa (minho, orense). falha falha sucesso (1)

 $\label{eq:rio_portugues} $$rio_portugues(R):-atravessa(R,C),localizacao(C,portugal).$$ $$mesmo_rio(C1,C2):-atravessa(R,C1),atravessa(R,C2),C1 ==C2.$

?-rio_português(tejo).
yes

Na chamada à regra, do lado esquerdo, R localizacao instanciada com o valor tejo

Dentro da regra (lado direito) a 1ª chamada já é feita como sendo atravessa(tejo,C) e tem sucesso com R=tejo e C=lisboa

A chamada seguinte já é feita com C já instanciada com lisboa, na prática essa chamada é feita como sendo localizacao (lisboa,portugal)

Quando se atinge o ponto a regra tem sucesso



Synthetic Intelligence Lab



falha sucesso (3)

atravessa(douro,porto). atravessa(douro,zamora). atravessa(tejo,toledo). atravessa(tejo,lisboa). atravessa(minho,caminha). atravessa(minho,orense). falha falha sucesso (1) sucesso (2)

rio_português(R):-atravessa(R,C), localizacao(C,portugal). mesmo_rio(C1,C2):-atravessa(R,C1), atravessa(R,C2),C1 $\=$ C2.

A ordem dos factos importa

?-rio_português(tejo).
yes

Na chamada à regra, do lado esquerdo, R localizacao instanciada com o valor tejo;

Dentro da regra (lado direito) a 1º chamada já é feita como sendo atravessa(tejo,C) e tem sucesso com R=tejo e C=toledo;

A chamada seguinte já é feita com C já instanciada com toledo, na prática essa chamada é feita como sendo localizacao(toledo,portugal) e falha

Volta-se atrás (backtracking) e é tentada uma nova solução para atravessa(tejo,C), localizacaondo C=lisboa

A chamada seguinte já é feita com C já instanciada com lisboa, na prática essa chamada é feita como sendo localizacao(lisboa,portugal)

Quando se atinge o ponto a regra tem sucesso



O predicado cut



- Quando não é necessário encontrar todas as soluções possíveis pode ser usar o predicado cut: !
- Permite indicar ao prolog objetivos já satisfeitos e que não precisam ser reconsiderados no processo de backtracking

$$a1(X, Y) :- b(X), c(Y).$$

b(1).

b(2).

b(3).

c(1).

c(2).

c(3).

a1(X,Y).

X = Y, Y = 1;

X = 1, Y = 2;

X = 1, Y = 3;

X = 2, Y = 1;

X = Y, Y = 2;

X = 2, Y = 3;

X = 3, Y = 1;

X = 3, Y = 2;

X = Y, Y = 3.







- Quando não é necessário encontrar todas as soluções possíveis pode ser usar o predcado cut: !
- Permite indicar ao prolog objetivos já satisfeitos e que não precisam ser reconsiderados no processo de backtracking

a2(X, Y) := b(X), !, c(Y).

b(1).

b(2).

b(3).

c(1).

c(2).

c(3).

a2(X,Y).

X = Y, Y = 1;

X = 1, Y = 2;

X = 1, Y = 3.



- - As variáveis em PROLOG têm um desempenho diferente das variáveis de outras linguagens;
 - Em PROLOG uma variável pode estar apenas em dois estados: não instanciada ou instanciada;
 - Uma vez instanciada uma variável só pode mudar de valor pelo processo de backtracking, ou seja, voltando a localização como não instanciada para tomar outro valor



- Em PROLOG o incremento de uma variável nunca pode ser feito como N is N+1 (is é a atribuição numérica)
 - Se N não estiver instanciado ocorre uma falha quando se tenta avaliar N+1
 - Se N estiver instanciado n\u00e3o poderemos obrigar a mudar o seu valor
 - Pode ser usado N1 is N+1
- Quando num facto ou regra não interesse o valor de uma variável, esta pode ser substituída por __







- Já foi visto que:
 - o, para a conjunção
 - o; para a disjunção
 - o not para a negação
- Podemos usar os () para tirar ambiguidades ou forçar as expressões pretendidas
- Vamos considerar a seguinte base de factos:

a.

b.

c:-fail. /* origina uma falha */

d.







Base de Factos

a.

b.

c:-fail.

d.

Questões:

?- a.

yes

?- c.

no

?- not(a).

no

?- not(c).

yes

?- a,b.

yes

?- a,c.

no

?- a;c.

yes

?- (a,c);(not(a);b).

yes



Operadores Aritméticos



Adição	Χ	+ \	Y
1 (0) (0) 0	7 1		٠.

■ Subtracção X - Y

■ Multiplicação X * Y

■ Divisão X / Y

■ Divisão inteira X // Y

■ Resto da divisão inteira X mod Y

■ Potência X ^ Y

■ Simétrico - X



Funções Aritméticas



■ ip(X)

In(X)

■ log(X)

max(X,Y)

min(X,Y)

rand(X)

■ sign(X)

sin(X)

sqrt(X)

tan(X)

parte inteira de X

logaritmo natural de X

logaritmo decimal de X

máximo entre X e Y

mínimo entre X e Y

gera um número aleatório entre 0 e X

sinal de X

seno de X (graus)

raiz quadrada de X

tangente de X (graus)



Operadores Relacionais

Igualdade

X\==Y

X==Y

Diferença

X>Y

Maior

X<Y

Menor

...

Menor ou igual

X=<Y

Maior ou igual

X >= Y

Atribuição





X=a

■ is para a atribuição numérica

X is 5

A atribuição simbólica é bidireccional

■ Para X=Y

- Se X não está instanciado e Y está então temos X←Y
- Se X está instanciado e Y não está então temos X→Y
- o Se nenhum está instanciado então atravessam a ser a mesma variável
- Se ambos estão instanciados com o mesmo valor então há sucesso
- Se ambos estão instanciados com valores diferentes então ocorre uma falha



Atribuição



- Do lado direito do *is*, se estiverem envolvidas variáveis, elas devem estar instanciadas
- Do lado esquerdo a variável não deve estar instanciada, senão ocorre uma falha
- Do lado direito as variável que apareçam devem estar instanciadas
- Em PROLOG N is N+1 nunca tem sucesso



Recursividade

- O uso da recursividade é muito comum na linguagem PROLOG;
- Na implementação de um predicado recursivo devemos ter em atenção que deverá haver sempre uma alternativa para finalizar as chamadas recursivas:
 - o Por uma regra, ou facto, que não efectua essa chamada;
 - Por uma das alternativas de uma disjunção.







factorial(0,1):-!.

factorial(N,F):-N1 is N-1,factorial(N1,F1),F is N*F1.

Vejamos o que acontece quando se efetua a chamada ?-factorial(3,F).

```
factorial(0,1) falha factorial(2,F1) , F is 3*2. sucesso (c/ F \leftarrow 6) factorial(0,1) falha factorial(2,F):-N1 \leftarrow 2-1,factorial(1,F1) , F is 2*1. sucesso (c/ F \leftarrow 2) factorial(0,1) falha factorial(1,F):-N1 \leftarrow 1-1,factorial(0,F1) , F is 1*1. sucesso (c/ F \leftarrow 1) factorial(0,1):-!. sucesso
```



- Em PROLOG as listas podem ser:
 - Não vazias, tendo uma cabeça (1º elemento da lista) e uma cauda (lista com os restantes elementos)
 - Vazias, quando não têm nenhum elemento
- As listas podem ser representadas
 - Pela enumeração dos seus elementos separados por vírgulas e envolvidos por [e] (por exemplo [a,b,c,d])
 - Pela notação cabeça-cauda separadas pelo | e envolvidas por [e] (por exemplo [H | T])
- Em PROLOG os elementos das listas não têm de ser do mesmo tipo (por exemplo, [a,2,abc,[x,1,zzz]])





- [] é a lista vazia
- [a] é uma lista com 1 elemento (a)
- [X] é uma lista com 1 elemento (a variável X)
- [b,Y] é uma lista com 2 elementos (b e a variável Y)
- [X,Y,Z] é uma lista com 3 elementos (as variáveis X,Y e Z)
- [H|T] é uma lista com cabeça H e cauda T

Vejamos algumas questões PROLOG:

?-
$$[H|T]=[a,b,c,d]$$
.

$$H = a$$

$$T = [b,c,d]$$

?-
$$[H|T]=[a,b,X]$$
.

$$H = a$$

$$T = [b,X],$$

$$H = a$$
,

$$T = []$$

$$H = [a,b]$$
,

$$T = [3,[d,e]]$$

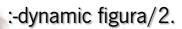


Alteração dinâmica de conhecimento



- Podemos inserir, dinamicamente, novos factos ou regras na Base de Conhecimento
- Tais factos ou regras têm que ser declaradas como sendo dinâmicas através de
- dynamic predicado/aridade
- asserta, assertz
- retract





figura(hexágono,6).

cria_figuras:- assertz(figura(triângulo,3)),

asserta(figura(quadrado,4)),

assertz(figura(pentagono,5)).

Alteração dinâmica de conhecimento

?- figura(F,NL). F = hexágono,

NL = 6

?- cria_figuras. yes

?- figura(F,NL).

F = quadrado,

NL = 4;

F = hexágono,

NL = 6;

F = triângulo,

NL = 3;

F = pentagono ,

NL = 5



Soluções Múltiplas



bagof(X,Q,L)

■ L é a lista dos X que atendem a Q, se não houver solução bagof falha

setof(X,Q,L)

■ L é a lista dos X que atendem a Q, L vem ordenada, elementos repetidos são eliminados, se não houver solução setof falha

findall(X,Q,L)

■ L é a lista dos X que atendem a Q, se não houver solução findall tem sucesso com L=[]





?- findall(f(L,N),f(L,N),Lista).

L = _ ,

N =

Lista = [f(a,1),f(a,2),f(a,2),f(z,6),f(z,5),f(x,4),f(x,3)]

?- setof(f(L,N),f(L,N),Lista).

L = _ ,

 $N = _{-}$,

Lista = [f(a,1),f(a,2),f(x,3),f(x,4),f(z,5),f(z,6)]

?- bagof(f(L,N),f(L,N),Lista).

L = _ ,

 $N = _{-}$

Lista = [f(a,1),f(a,2),f(a,2),f(z,6),f(z,5),f(x,4),f(x,3)]

?- findall(f(L,N),(f(L,N),N>7),Lista).

L = _ ,

 $N = _{-}$

Lista = []

?- setof(f(L,N),(f(L,N),N>7),Lista).

no

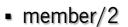
?- bagof(f(L,N),(f(L,N),N>7),Lista).

no

Soluções Múltiplas







- append/3
- reverse/2
- delete/3
- Outros: http://www.swi-prolog.org/pldoc/man?section=builtin







- Prolog Programming for Artificial Intelligence (4th Edition), Ivan Bratko, ISBN-13: 978-0321417466, 2011.
- Artificial Intelligence: A Modern Approach, Stuart Russell and Peter Norvig, (3rd Edition), ISBN 978-9332543515, 2015.
- Inteligência Artificial-Fundamentos e Aplicações, E.Costa, A.Simões;
 FCA, ISBN: 978-972-722-340-4, 2008.



Implementações de prolog



SWI-Prolog - A Free Software Prolog environment, licensed under the Lesser GNU public license. This popular interpreter was developed by Jan Wielemaker. This is the interpreter we used while developing this book.

http://www.swi-prolog.org/

SICStus Prolog - Industrial strength Prolog environment from the Swedish Institute of Computer Science. http://www.sics.se/sicstus/

GNU Prolog - Another more widely used free Prolog compiler developed by Daniel Diaz. http://www.gprolog.org

YAP Prolog - A Prolog compiler developed at the Universidade do Porto and Universidade Federa do Rio de Janeiro. Free for use in academic environments. http://www.ncc.up.pt/~vsc/Yap/



Universidade do Minho

Escola de Engenharia Departamento de Informática

Prolog

introdução

LICENCIATURA EM ENGENHARIA INFORMÁTICA MESTRADO integrado EM ENGENHARIA INFORMÁTICA Inteligência Artificial 2022/23