

## PROLOG

## Programação Lógica: Prolog

- **Programação Lógica**: um estilo diferente de programar, muito diferente das linguagens de programação convencionais como C, C++ ou Java
- Os adeptos da Programação Lógica diriam que “**diferente**” quer dizer **mais claro**, **mais simples** e ... **geralmente melhor**!

# Programação Lógica: Prolog



- A Linguagem de programação lógica mais utilizada é, de longe, o **Prolog** (**Pro**gramming in **L**ogic)
- O Prolog tem sido largamente utilizado no desenvolvimento de aplicações complexas, especialmente no campo da **Inteligência Artificial**

# Programação Lógica: Prolog



- Apesar de ser uma linguagem de programação de aplicação genérica, o seu ponto-forte centra-se na **computação simbólica** e não na numérica

# Programação Lógica: Prolog



- O primeiro aspeto a chamar a atenção no **Prolog** é o facto de os **programas** parecerem muito **mais simples** do que programas equivalentes noutras linguagens

# Programação Lógica: Prolog



- Nalgumas linguagens até a simples escrita do 1.º programa de teste mais comum (escrever 'Olá Mundo!') não é fácil.
- Em **Prolog** é muito simples:

**write('Olá Mundo!').**

# Programação Lógica: Prolog



- As linguagens de programação convencionais são **procedimentais**: definem um conjunto de instruções que são executadas umas a seguir às outras, em sequência.
- Os programas **Prolog** são **programas declarativos** (apesar de, inevitavelmente, todos terem uma faceta procedimental).

# Programação Lógica: Prolog



- Os programas **Prolog** baseiam-se na **Lógica** para **construir conclusões** válidas a partir de factos ou evidências que são disponibilizados.
- São constituídos por apenas 2 tipos de elementos:  
**factos** e **regras**  
que o sistema Prolog lê e armazena.

# Programação Lógica: Prolog

- O utilizador só tem de fazer **perguntas** (*queries*) às quais o sistema **Prolog** responde usando os **factos** e **regras** que armazenou.

# Programação Lógica: Prolog

- **Exemplo**: um conjunto de perguntas e respostas sobre animais
- O **programa**:

```
cao(boby).  
cao(pantufa).  
cao(milord).  
gato(soneca).  
gato(tigre).  
gato(macaco).  
animal(X) :- cao(X).
```

# Programação Lógica: Prolog

- É constituído por **6 factos**:  
**boby**, **pantufa** e **milord** são cães;  
**soneca**, **tigre** e **macaco** são gatos;

```
cao(boby) .  
cao(pantufa) .  
cao(milord) .  
gato(soneca) .  
gato(tigre) .  
gato(macaco) .  
animal(X) :- cao(X) .
```

# Programação Lógica: Prolog

- E por **1 regra**:  
**qualquer coisa (seja X) é um animal se for um cão.**

```
cao(boby) .  
cao(pantufa) .  
cao(milord) .  
gato(soneca) .  
gato(tigre) .  
gato(macaco) .  
animal(X) :- cao(X) .
```

# Programação Lógica: Prolog



- Determinar se **boby** é um animal envolve uma forma simples de **raciocínio lógico**:

Uma vez que

Qualquer **X** é um animal se for um **cão**

e que

**boby** é um **cão**

Dedução

**boby** é um **animal**

# Programação Lógica: Prolog



- Este tipo de raciocínio é fundamental para programar em **Prolog**
- Até uma simples pergunta como  
**?- cao(boby).**

pode ser vista como um pedido ao sistema Prolog para provar algo (neste caso que boby é um cão)

# Programação Lógica: Prolog



- Ficam assim apresentados todos os elementos (3 no total) necessários para a programação lógica em **Prolog**: **factos**, **regras** e **perguntas** (*queries*).
- Não há outros: Tudo o resto é construído a partir deles.

# Programação Lógica: Prolog



- Sistema Prolog  
<http://www.swi-prolog.org>  
SWI-Prolog's home



# Programação Lógica: Prolog

- **?-** *system prompt*
- Indica que o sistema Prolog está à espera que o utilizador introduza uma sequência de um ou mais objetivos (**perguntas**), seguida de **ponto final**
- Exemplo:  
**?-write('Olá Mundo!'),nl,write('Bem-vindo ao Prolog'),nl.**

# Programação Lógica: Prolog

- Exemplo:  
**?-write('Olá Mundo!'),nl,write('Bem-vindo ao Prolog'),nl.**

- Resultado:

```
Olá Mundo!  
Bem-vindo ao Prolog  
Yes
```

- **Yes**: indica que a sequência de objetivos foi bem sucedida

# Programação Lógica: Prolog



- Do ponto de vista do sistema, o importante é saber se a sequência de objetivos indicada é ou não **bem sucedida**
- A restante informação apresentada no ecran é considerada muito menos importante e descrita como um mero **efeito secundário**

# Programação Lógica: Prolog



- Uma sequência de um ou mais objetivos introduzidos pelo utilizador é designada uma **pergunta** (*querie*)

# Termos Prolog

- Termos: alguns exemplos

boby

cao(milord)

X

gato(X)

# Termos Prolog

- Números:

623

-51

+20

6.43

-.25

# Termos Prolog

- Átomos:

Constantes que não têm valor numérico  
Podem ser escritos de 3 maneiras

1. Qualquer sequência de uma ou mais letras, algarismos e *underscore*, começando com **letra minúscula**:

john

today\_is\_Wednesday

a32\_BCD

# Termos Prolog

- Átomos:

2. Qualquer sequência de caracteres entre plicas (‘ ‘), incluindo espaços e letras maiúsculas:

‘Today is Wednesday’

‘32abc’

‘today-is-Wednesday’

# Termos Prolog

- Átomos:
- 3. Qualquer sequência de um ou mais caracteres especiais de uma lista que inclui os seguintes **+ - \* / > < = & # @** :

+++

>=

>

+--

# Termos Prolog

- Variáveis:
- Qualquer sequência de uma ou mais letras, algarismos e *underscore*, começando por uma **letra maiúscula** ou por um ***underscore***:

X

Author

\_123A

\_ (variável anónima)

# Termos Prolog

- Termos Compostos:
- $\text{functor}(t_1, t_2, \dots, t_n)$ ,  $n \geq 1$   
functor: **átomo**  
n.º de argumentos: **aridade**
- Exemplos:

**gosta(paulo,prolog)**

**ler(X)**

**cao(boby)**

# Termos Prolog

- Listas:
- Uma lista pode ser considerada um **termo composto especial**
- Podem ter um número de argumentos ilimitado, indicados entre **[ ]** e separados por **vírgulas**
- O elemento de uma lista pode ser de qualquer tipo, incluindo outra lista

# Termos Prolog

- Listas:

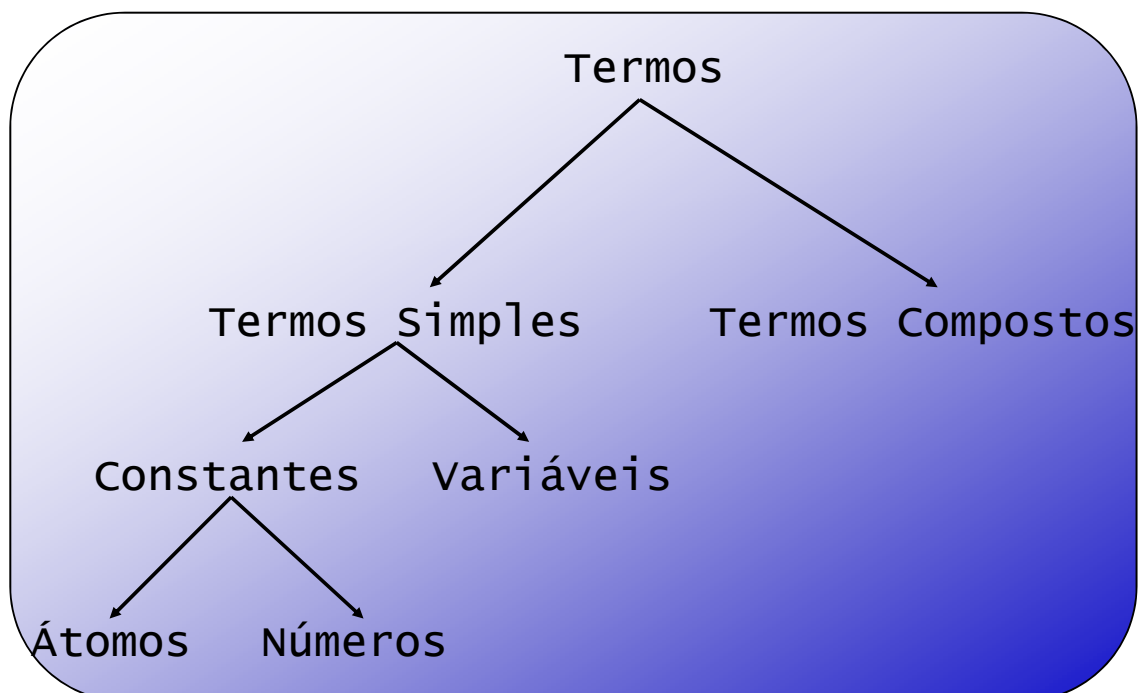
- Exemplos

[dog, cat, fish, man]

[[john,28], [mary,56,teacher]]

[ ] – lista vazia

# Termos Prolog - Resumo



# Cláusulas e Predicados

- **Cláusulas:**
- Um programa **Prolog** consiste numa **sucessão de cláusulas**
- Uma cláusula pode ser definida em mais do que uma linha, ou podemos ter várias cláusulas definidas na mesma linha
- Uma cláusula termina com um ponto final seguido de pelo menos um espaço branco (espaço ou enter)
- Podemos ter 2 tipos de cláusulas: **factos** ou **regras**

# Cláusulas e Predicados

- Os **factos** têm a seguinte forma:  
**head**.
- **head**: a cabeça do facto
- Deve ser um **átomo** ou um **termo composto**
- Átomos e termos compostos: **call terms**



# Cláusulas e Predicados

- As **regras** têm a seguinte forma:  
 $\text{head}:-t_1,t_2,\dots,t_k. (k \geq 1)$
- **head**: a cabeça do facto ou da regra (deve ser um *call term*)
- **:-** deve ser lido '**se**' (*neck operator*)
- $t_1,t_2,\dots,t_k$ : o corpo da cláusula (ou regra) constituído por um ou mais componentes, separados por vírgulas  
Os componentes são objetivos (*goals*) e as vírgulas devem ser lidas como '**e**' (conjunção)

# Cláusulas e Predicados

- A regra deve ser lida:
- '**head é verdadeiro se  $t_1,t_2,\dots,t_k$  são todos verdadeiros**'
- Exemplos:  
 $\text{animal\_grande}(X):-\text{animal}(X),\text{grande}(X).$   
 $\text{avo}(X,Y):-\text{pai}(X,Z),\text{pai}(Z,Y).$   
 $\text{go}:-\text{write}(\text{'Ola mundo'}),\text{nl}.$

# Cláusulas e Predicados

- Exemplo:  
Definição dos predicados progenitor, pai e mae

```
progenitor(maria,alberto).  
progenitor(X,Y):-pai(X,Y).  
progenitor(X,Y):-mae(X,Y).  
pai(joao,pedro).  
mae(ana,pedro).
```

- Este programa tem 5 cláusulas (3 factos e 2 regras)
- Nas 3 primeiras a cabeça (*head*) é um termo composto com functor progenitor e aridade 2 (2 argumentos)

# Cláusulas e Predicados

- É possível que o programa inclua cláusulas em que progenitor também é a cabeça mas com aridade diferente:

```
progenitor(joao).  
progenitor(X):-filho(X,Y).  
  
/* X é progenitor se X tem um filho Y */
```

# Cláusulas e Predicados

- É ainda possível que, no mesmo programa, **progenitor** seja usado como **átomo** (predicado sem argumentos), como no seguinte facto:

```
animal(progenitor).
```

# Cláusulas e Predicados

- As cláusulas anteriores definem 2 predicados com o nome **progenitor**, um com **aridade 2** e outro com **aridade 1**.
- Para os distinguirmos, podemos indicar

```
progenitor/2  
progenitor/1
```

# Cláusulas e Predicados

- No exemplo seguinte podemos identificar um predicado sem argumentos: **go/0**

```
go:-progenitor(joao,B),  
    write('João tem um filho chamado '),  
    write(B),nl.
```

# Cláusulas e Predicados

- Interpretação de Regras:**
- As regras têm uma interpretação **declarativa** e uma interpretação **procedimental**

```
apanha(X,Y):-cao(X),gato(Y),  
    write(X),write(' apanha '),write(Y),nl.
```

# Cláusulas e Predicados

- Interpretação Declarativa:

“apanha(X,Y) é verdade se  
cao(X) é verdade e  
gato(Y) é verdade e  
write(X) é verdade e  
etc ...”

```
apanha(X,Y):-cao(X),gato(Y),  
write(X),write(' apanha '),write(Y),nl.
```

# Cláusulas e Predicados

- Interpretação Procedimental:

“Para satisfazer apanha(X,Y),  
primeiro satisfazer cao(X),  
depois satisfazer gato(Y),  
depois satisfazer write(X),  
etc ...”

```
apanha(X,Y):-cao(X),gato(Y),  
write(X),write(' apanha '),write(Y),nl.
```

# Cláusulas e Predicados

- Os **factos** são de um modo geral interpretados declarativamente:

```
cao (boby) .
```

é lido “**boby é um cão**”.

# Cláusulas e Predicados

- A ordem das cláusulas que definem um predicado e a ordem dos objetivos (*goals*) no corpo de cada regra são irrelevantes para a **interpretação declarativa**, mas de fundamental importância para a **interpretação procedimental**.

# Cláusulas e Predicados

- As cláusulas na base de dados do sistema Prolog são examinadas **de cima para baixo**.
- Se necessário, os objetivos no corpo de uma regra são examinados **da esquerda para a direita**.

# Cláusulas e Predicados

- O programa do utilizador é constituído por factos e regras que definem novos predicados: **predicados *user-defined***.
- Os predicados pré-definidos no Sistema Prolog designam-se ***built-in predicates*** (**BIP**). Exemplos:  
**write/1, nl/0, repeat/0, member/2,  
append/3, consult/1, halt/0, ...**

# Cláusulas e Predicados

- **Recursividade**

É possível utilizar definições recursivas: definir predicados em função deles próprios.

- **Recursividade direta:**

Predicado **pred1** é definido em função dele próprio.

- **Recursividade indireta:**

Predicado **pred1** é definido por intermédio de **pred2**, que por sua vez é definido em função de **pred3**, ... que é definido utilizando **pred1**.

# Cláusulas e Predicados

- **Exemplo:**

```
gosta(joao, X) :- gosta(X, Y), cao(Y).
```

pode ser interpretado como

“João gosta de qualquer um  
que goste pelo menos de um cão”



# Cláusulas e Predicados

- **Variáveis**
- **Variáveis em objetivos**: pode ser interpretado como querendo significar “encontrar valores das variáveis que satisfaçam o objetivo”.

```
?- animal_grande(A) .
```

- Este objetivo pode ser lido como “encontrar um valor para A de modo que **animal\_grande(A)** seja satisfeito”.

# Cláusulas e Predicados

- **Atribuição de valores a variáveis**
- Inicialmente, nenhuma variável numa cláusula tem valor atribuído.
- Quando o Sistema Prolog avalia o objetivo, a algumas variáveis pode ser atribuído um valor.
- Uma variável que tenha recebido um valor **pode ficar novamente sem valor atribuído** e poderá voltar a receber um valor diferente com o processo de retrocesso do Sistema Prolog (*backtracking*).

# Cláusulas e Predicados

- **Âmbito lexical de variáveis**
- Numa cláusula como

```
progenitor(X,Y):-pai(X,Y).
```

as variáveis **X** e **Y** não têm qualquer relação com quaisquer outras variáveis com o mesmo nome utilizadas noutra situação.

- O âmbito lexical de uma variável é a cláusula em que ela aparece.

# Cláusulas e Predicados

- **Variáveis de quantificação universal**
- Se uma **variável** aparece **na cabeça de uma regra ou de um facto**, significa que a regra ou facto se aplica para todos os possíveis valores da variável.

# Cláusulas e Predicados

- Por exemplo, a regra:

```
animal_grande(X) :- cao(X), grande(X) .
```

pode ser lida como “para todos os valores de X, X é um animal grande se X é um cão e se X é grande”.

- A variável X é dita ser quantificada universalmente.

# Cláusulas e Predicados

- Variáveis de quantificação existencial
- Suponhamos as seguintes cláusulas:

```
peessoa(joana,borges,feminino,28,arquitecta) .  
peessoa(francisco,silva,masculino,62,medico) .  
peessoa(paulo,sousa,masculino,45,canalizador) .  
peessoa(martim,santos,masculino,23,quimico) .  
peessoa(maria,silva,feminino,24,programadora) .  
peessoa(martim,ribeiro,masculino,47,solicitador) .  
homem(A) :-peessoa(A,B,masculino,C,D) .
```

# Cláusulas e Predicados

- As primeiras 6 cláusulas constituem a definição do predicado **peessoa/5**

```
peessoa(joana,borges,feminino,28,arquitecta).  
peessoa(francisco,silva,masculino,62,medico).  
peessoa(paulo,sousa,masculino,45,canalizador).  
peessoa(martim,santos,masculino,23,quimico).  
peessoa(maria,silva,feminino,24,programadora).  
peessoa(martim,ribeiro,masculino,47,solicitador).  
homem(A) :-peessoa(A,B,masculino,C,D).
```

# Cláusulas e Predicados

- A última cláusula é uma regra: “**para todo o A, A é um homem se A é uma pessoa cujo género é masculino**”, para pelo menos um valor das variáveis **B, C e D**

```
peessoa(joana,borges,feminino,28,arquitecta).  
peessoa(francisco,silva,masculino,62,medico).  
peessoa(paulo,sousa,masculino,45,canalizador).  
peessoa(martim,santos,masculino,23,quimico).  
peessoa(maria,silva,feminino,24,programadora).  
peessoa(martim,ribeiro,masculino,47,solicitador).  
homem(A) :-peessoa(A,B,masculino,C,D).
```

# Cláusulas e Predicados

- Ou seja,  
Para todo o  $A$ ,  $A$  é um homem se existir  
uma pessoa com nome  $A$ , apelido  $B$ ,  
género masculino, idade  $C$  e ocupação  $D$ ,  
para pelo menos um valor de  $B$ ,  $C$  e  $D$ .

```
?- homem(paulo).  
yes
```

# Cláusulas e Predicados

- As variáveis  $B$ ,  $C$  e  $D$  não aparecem na  
cabeça do predicado homem: são  
variáveis de quantificação existencial.
- A variável  $A$  é de quantificação universal.

# Cláusulas e Predicados

- A variável anónima
- Para saber se existe uma cláusula que corresponda a alguém chamado paulo na base de dados, bastaria o seguinte:

```
?- pessoa(paulo, _Apelido, _Sexo, _Idade, _Ocupacao) .  
Apelido=sousa,  
Sexo=masculino,  
Idade=45,  
Ocupacao=canalizador
```

# Cláusulas e Predicados

- Em muitos casos, pode não ser importante saber o valor de todas as variáveis.
- Se basta saber se existe ou não alguém chamado paulo, seria mais simples fazer:

```
?- pessoa(paulo, _, _, _, _) .  
yes
```

# Cláusulas e Predicados

- O caracter `_` (*underscore*) denota uma variável especial: a **variável anónima**
- É utilizada quando o valor da variável não é necessário.

# Cláusulas e Predicados

- Outros exemplos:

```
?- pessoa(paulo,Apelido,_,_,_).  
Apelido=sousa  
  
?- pessoa(martim,_,_,Idade,_).  
Idade=23;  
Idade=47  
  
?- pessoa(martim,X,X,Idade,X).  
no
```

# Unificação

- Unificação é o processo que efetua a correspondência entre termos e variáveis
- Prolog unifica

**mulher(X)**

com

**mulher(maria)**

instanciando a variável **X** com o átomo **maria**.

# Unificação

- Definição:
  - Dois termos podem ser unificados se são o mesmo termo ou se contêm variáveis que podem ser uniformemente instanciadas por termos de tal modo que os termos resultantes são iguais



# Unificação

- Isto significa que:
  - **maria** e **maria** unificam
  - **42** e **42** unificam
  - **mulher(maria)** e **mulher(maria)** unificam
- Também significa que:
  - **vicente** e **maria** não unificam
  - **mulher(maria)** e **mulher(ana)** não unificam

# Unificação

- E o que é que acontece com os termos:
  - **maria** e **X**

# Unificação

- E o que é que acontece com os termos:
  - **maria** e **X**
  - **mulher(Z)** e **mulher(maria)**

# Unificação

- E o que é que acontece com os termos:
  - **maria** e **X**
  - **mulher(Z)** e **mulher(maria)**
  - **gosta(maria,X)** e **gosta(X,vicente)**

# Instanciações

- Quando o Sistema Prolog unifica dois termos realiza todas as instanciações necessárias, de modo que os termos fiquem iguais
- Isto torna a unificação um poderoso mecanismo de programação

## Definição (revisão) 1/3

1. Se  $T_1$  e  $T_2$  forem constantes, então  $T_1$  e  $T_2$  podem ser unificados se forem o mesmo átomo ou o mesmo número.

## Definição (revisão) 2/3

1. Se  $T_1$  e  $T_2$  forem constantes, então  $T_1$  e  $T_2$  podem ser unificados se forem o mesmo átomo ou o mesmo número.
2. Se  $T_1$  for uma variável e  $T_2$  um termo de qualquer tipo, então  $T_1$  e  $T_2$  unificam, sendo  $T_1$  instanciado com  $T_2$  (e vice-versa).

## Definição (revisão) 3/3

1. Se  $T_1$  e  $T_2$  forem constantes, então  $T_1$  e  $T_2$  podem ser unificados se forem o mesmo átomo ou o mesmo número.
2. Se  $T_1$  for uma variável e  $T_2$  um termo de qualquer tipo, então  $T_1$  e  $T_2$  unificam, sendo  $T_1$  instanciado com  $T_2$  (e vice-versa)
3. Se  $T_1$  e  $T_2$  forem termos compostos podem ser unificados se:
  - a) tiverem os mesmos functor e aridade, e
  - b) todos os argumentos correspondentes puderem ser unificados, e
  - c) as instanciações de variáveis são compatíveis.

# Unificação em Prolog:

## =/2

?- maria = maria.

yes

?-

# Unificação em Prolog:

## =/2

?- maria = maria.

yes

?- maria = vicente.

no

?-

# Unificação em Prolog:

## =/2

?- maria = X.

X=maria

yes

?-

## Qual a resposta ?

?- X=maria, X=vicente.

## Qual a resposta ?

?- X=maria, X=vicente.

no

?-

Porquê?

## Qual a resposta ?

?- X=maria, X=vicente.

no

?-

Porquê?

Depois de avaliar o primeiro objetivo, o Sistema Prolog instanciou **X** com **maria**, de modo que depois já não a pode unificar com **vicente**. Assim, o segundo objetivo falha.

# Termos Compostos: Exemplo

?-  $k(s(g), Y) = k(X, t(k))$ .

# Termos Compostos: Exemplo

?-  $k(s(g), Y) = k(X, t(k))$ .

$X = s(g)$

$Y = t(k)$

yes

?-



# Termos Compostos: Exemplo

?-  $k(s(g),t(k)) = k(X,t(Y))$ .

# Termos Compostos: Exemplo

?-  $k(s(g),t(k)) = k(X,t(Y))$ .

$X=s(g)$

$Y=k$

yes

?-

# Mais um exemplo

?- gosta(X,X) = gosta(joao,maria).

# Listas

- Uma lista é uma sequência finita de elementos
- Exemplos de listas em Prolog:

[mia, vincent, jules, yolanda]

[mia, robber(honeybunny), X, 2, mia]

[ ]

[mia, [vincent, jules], [butch, friend(butch)]]

[ [ ], dead(z), [2, [b,c]], [ ], Z, [2, [b,c]] ]

# Listas

- Os elementos de uma lista representam-se entre parêntesis retos
- O comprimento (*length*) de uma lista é o número de elementos que a constituem
- Todos os tipos de termos Prolog podem ser elementos de uma lista
- A lista vazia, `[]`, é uma lista especial

## Listas: Cabeça e cauda

- Uma lista não vazia é constituída por duas partes
  - A **cabeça** (*head*)
  - A **cauda** (*tail*)
- A cabeça é o primeiro elemento da lista
- A cauda é toda a parte restante
  - A cauda é a lista que se obtém depois de se retirar o primeiro elemento (a cabeça)
  - A cauda de uma lista é sempre uma lista

# Cabeça e cauda: Exemplo 1

- [mia, vincent, jules, yolanda]

Cabeça:

Cauda:

# Cabeça e cauda: Exemplo 1

- [mia, vincent, jules, yolanda]

Cabeça: mia

Cauda:

# Cabeça e cauda:

## Exemplo 1

- [mia, vincent, jules, yolanda]

Cabeça: mia

Cauda: [vincent, jules, yolanda]

# Cabeça e cauda:

## Exemplo 2

- [[ ], dead(z), [2, [b,c]], [ ], Z, [2, [b,c]]]

Cabeça:

Cauda:

## Cabeça e cauda: Exemplo 2

- $[[ ], \text{dead}(z), [2, [b,c]], [ ], Z, [2, [b,c]]]$

Cabeça:  $[ ]$

Cauda:

## Cabeça e cauda: Exemplo 2

- $[[ ], \text{dead}(z), [2, [b,c]], [ ], Z, [2, [b,c]]]$

Cabeça:  $[ ]$

Cauda:  $[\text{dead}(z), [2, [b,c]], [ ], Z, [2, [b,c]]]$

# Cabeça e cauda: Exemplo 3

- [dead(z)]

Cabeça:

Cauda:

# Cabeça e cauda: Exemplo 3

- [dead(z)]

Cabeça: dead(z)

Cauda:

## Cabeça e cauda: Exemplo 3

- `[dead(z)]`

Cabeça: `dead(z)`

Cauda: `[]`

## Cabeça e cauda da lista vazia

- A lista vazia não tem cabeça nem cauda
- Para o Sistema Prolog, `[]` é uma lista simples especial, sem qualquer estrutura interna
- A lista vazia tem um papel importante para os predicados recursivos no processamento de listas em Prolog



# O operador |

- O Prolog tem um operador especial (*built-in*), |, que pode ser utilizado para decompor uma lista nas respectivas cabeça e cauda
- O operador | é uma facilidade-chave na definição de predicados Prolog para manipulação de listas

# O operador |

```
?- [Head|Tail] = [mia, vincent, jules, yolanda].
```

```
Head = mia
```

```
Tail = [vincent,jules,yolanda]
```

```
yes
```

```
?-
```

# O operador |

?- [X|Y] = [mia, vincent, jules, yolanda].

X = mia

Y = [vincent,jules,yolanda]

yes

?-

# O operador |

?- [X|Y] = [ ].

no

?-

# O operador |

?- [X,Y|Tail] = [[ ], dead(z), [2, [b,c]], [ ], Z, [2, [b,c]]] .

X = [ ]

Y = dead(z)

Tail = [[2, [b,c]], [ ], Z, [2, [b,c]]]

yes

?-

# A Variável Anónima

- Suponhamos que estamos interessados no 2.º e no 4.º elementos de uma lista

?- [X1,X2,X3,X4|Tail] = [mia, vincent, marsellus, jody, yolanda].

X1 = mia

X2 = vincent

X3 = marsellus

X4 = jody

Tail = [yolanda]

yes

?-

# A Variável Anónima

- Há uma maneira mais simples de obter apenas a informação desejada:

```
?- [ _,X2, _,X4|_ ] = [mia, vincent, marsellus, jody, yolanda].  
X2 = vincent  
X4 = jody  
yes  
  
?-
```

- O *underscore* é a variável anónima

# A Variável Anónima

- Utilizada quando é necessário recorrer a uma variável, não interessando aquilo que o Sistema Prolog lhe instancia
- Cada ocorrência da variável anónima é independente, i.e. pode ser sujeita a algo diferente

# Elemento de uma Lista

- Uma das coisas mais comum que podemos querer saber sobre uma lista é verificar se algo é ou não um seu elemento
- Assim, consideremos um predicado que, dados um termo **X** e uma lista **L**, nos indica se **X** pertence ou não a **L**
- Este predicado costuma designar-se por **member/2**

## member/2

```
member(X,[X|T]).
member(X,[H|T]):- member(X,T).
```

?-

# member/2

```
member(X,[X|T]).  
member(X,[H|T]):- member(X,T).
```

```
?- member(yolanda,[yolanda,trudy,vincent,jules]).
```

# member/2

```
member(X,[X|T]).  
member(X,[H|T]):- member(X,T).
```

```
?- member(yolanda,[yolanda,trudy,vincent,jules]).
```

yes

?-

## member/2

```
member(X,[X|T]).  
member(X,[H|T]):- member(X,T).
```

```
?- member(vincent,[yolanda,trudy,vincent,jules]).
```

## member/2

```
member(X,[X|T]).  
member(X,[H|T]):- member(X,T).
```

```
?- member(vincent,[yolanda,trudy,vincent,jules]).
```

yes

?-

# member/2

```
member(X,[X|T]).  
member(X,[H|T]):- member(X,T).
```

```
?- member(zed,[yolanda,trudy,vincent,jules]).
```

# member/2

```
member(X,[X|T]).  
member(X,[H|T]):- member(X,T).
```

```
?- member(zed,[yolanda,trudy,vincent,jules]).
```

no

?-



# member/2

```
member(X,[X|T]).  
member(X,[H|T]):- member(X,T).
```

```
?- member(X,[yolanda,trudy,vincent,jules]).
```

# member/2

```
member(X,[X|T]).  
member(X,[H|T]):- member(X,T).
```

```
?- member(X,[yolanda,trudy,vincent,jules]).  
X = yolanda;  
X = trudy;  
X = vincent;  
X = jules;  
no
```

## member/2

```
member(X,[X|T]).  
member(X,[H|T]):- member(X,T).
```

```
?- member(X,[ ]).  
no
```

## member/2 (outra definição)

```
member(X,[X|_]).  
member(X,[_|T]):- member(X,T).
```

# Recursividade no tratamento de Listas

- O predicado **member/2** foi definido utilizando recursividade
  - é realizada determinada operação à cabeça da lista e, depois,
  - é realizada, de forma recursiva, a mesma operação à cauda
- Esta técnica é muito comum em Prolog, pelo que será importante dominá-la
- Vejamos outro exemplo ...

## Exemplo: **a2b/2**

- O predicado **a2b/2** recebe duas listas como argumentos e terá sucesso:
  - se o 1.º argumento for uma lista de **a**'s e,
  - se o 2.º argumento for uma lista de **b**'s com a mesma dimensão da 1.ª lista

```
?- a2b([a,a,a,a],[b,b,b,b]).
```

```
yes
```

```
?- a2b([a,a,a,a],[b,b,b]).
```

```
no
```

```
?- a2b([a,c,a,a],[b,b,b,t]).
```

```
no
```

## Definição de a2b/2: passo 1

```
a2b([],[]).
```

- Geralmente, a melhor maneira de resolver problemas destes é começar por considerar o caso mais simples
- Aqui significa: **a lista vazia**

## Definição de a2b/2: passo 2

```
a2b([],[]).  
a2b([a|L1],[b|L2]):- a2b(L1,L2).
```

- Agora devemos raciocinar recursivamente!
- Quando deverá **a2b/2** decidir que duas listas não vazias são uma lista de **a**'s e uma lista de **b**'s com a mesma dimensão?

# Teste de a2b/2

a2b([],[]).

a2b([a|L1],[b|L2]):- a2b(L1,L2).

?- a2b([a,a,a],[b,b,b]).

yes

?-

# Teste de a2b/2

a2b([],[]).

a2b([a|L1],[b|L2]):- a2b(L1,L2).

?- a2b([a,a,a,a],[b,b,b,b]).

no

?-

# Teste de a2b/2

```
a2b([],[]).
```

```
a2b([a|L1],[b|L2]):- a2b(L1,L2).
```

```
?- a2b([a,t,a,a],[b,b,b,c]).
```

```
no
```

```
?-
```

# Outros testes de a2b/2

```
a2b([],[]).
```

```
a2b([a|L1],[b|L2]):- a2b(L1,L2).
```

```
?- a2b([a,a,a,a,a], X).
```

```
X = [b,b,b,b,b]
```

```
yes
```

```
?-
```

# Outros testes de a2b/2

a2b([],[]).

a2b([a|L1],[b|L2]):- a2b(L1,L2).

?- a2b(X,[b,b,b,b,b,b,b]).

X = [a,a,a,a,a,a,a]

yes

?-

# Aritmética em Prolog

- O Prolog fornece um conjunto de operações aritméticas básicas
- Números inteiros e números reais

## Aritmética

2 + 3 = 5

3 x 4 = 12

5 - 3 = 2

3 - 5 = -2

4 : 2 = 2

1 - resto da divisão inteira de 7 por 2

3 - quociente da divisão inteira de 7 por 2

## Prolog

?- 5 is 2+3.

?- 12 is 3\*4.

?- 2 is 5-3.

?- -2 is 3-5.

?- 2 is 4/2.

?- 1 is mod(7,2).

?- 3 is 7//2

# Aritmética: Exemplos

?- 10 is 5+5.

yes

?- 4 is 2+3.

no

?- X is 3 \* 4.

X=12

yes

?- R is mod(7,2).

R=1

yes

## Aritmética: Definição de predicados

addThreeAndDouble(X, Y):-

Y is (X+3) \* 2.



# Aritmética: Definição de predicados

```
addThreeAndDouble(X, Y):-  
    Y is (X+3) * 2.
```

```
?- addThreeAndDouble(1,X).  
X=8  
yes  
  
?- addThreeAndDouble(2,X).  
X=10  
yes
```

# Operadores Aritméticos

- Importante: os operadores  $+$ ,  $-$ ,  $/$  e  $*$  não calculam qualquer resultado aritmético em Prolog
- Expressões como  $3+2$ ,  $4-7$ ,  $5/5$  são apenas **termos** Prolog
  - Functor:  $+$ ,  $-$ ,  $/$ ,  $*$
  - Aridade: 2
  - Argumentos: inteiros

# Operadores Aritméticos

?- X = 3 + 2.

# Operadores Aritméticos

?- X = 3 + 2.

X = 3+2

yes

?-

# Operadores Aritméticos

?-  $X = 3 + 2$ .

$X = 3 + 2$

yes

?-  $3 + 2 = X$ .

# Operadores Aritméticos

?-  $X = 3 + 2$ .

$X = 3 + 2$

yes

?-  $3 + 2 = X$ .

$X = 3 + 2$

yes

?-

# O Predicado **is**/2

- Para forçar o Sistema Prolog a efetuar o cálculo de expressões aritméticas, temos de usar o predicado

**is**

tal como vimos em exemplos anteriores

- Representa uma indicação para o Sistema Prolog efetuar cálculos
- Uma vez que não é um predicado Prolog comum, é necessário ter em conta algumas restrições

# O Predicado **is**/2

?- X is 3 + 2.

# O Predicado **is/2**

?- X is 3 + 2.

X = 5

yes

?-

# O Predicado **is/2**

?- X is 3 + 2.

X = 5

yes

?- 3 + 2 is X.

# O Predicado **is/2**

?- X is 3 + 2.

X = 5

yes

?- 3 + 2 is X.

ERROR: is/2: Arguments are not sufficiently instantiated

?-

# O Predicado **is/2**

?- X is 3 + 2.

X = 5

yes

?- 3 + 2 is X.

ERROR: is/2: Arguments are not sufficiently instantiated

?- Result is 2+2+2+2+2.

# O Predicado **is/2**

?- X is 3 + 2.

X = 5

yes

?- 3 + 2 is X.

ERROR: is/2: Arguments are not sufficiently instantiated

?- Result is 2+2+2+2+2.

Result = 10

yes

?-

## Restrições na utilização de **is/2**

- Podem ser utilizadas variáveis no lado direito do predicado **is**
- Mas quando o Sistema Prolog efetua a avaliação, as variáveis já devem ter sido instanciadas por um termo Prolog sem variáveis
- Esse termo Prolog deve ser uma expressão aritmética

# Notação

- Duas notas finais sobre expressões aritméticas
  - $3+2$ ,  $4/2$ ,  $4-5$  são apenas termos Prolog numa notação mais amigável do utilizador:  
 **$3+2$**  é, na realidade,  **$+(3,2)$**
  - O predicado **is** também é um predicado Prolog de aridade 2

# Notação

- Duas notas finais sobre expressões aritméticas
  - $3+2$ ,  $4/2$ ,  $4-5$  são apenas termos Prolog numa notação mais amigável do utilizador:  
 **$3+2$**  é, na realidade,  **$+(3,2)$**
  - O predicado **is** também é um predicado Prolog de aridade 2

```
?- is(X,+(3,2)).
```

```
X = 5
```

```
yes
```



# Listas e Aritmética

- Qual o tamanho de uma lista ?
  - A **lista vazia** tem dimensão: zero;
  - Uma **lista não-vazia** tem dimensão: um mais dimensão da sua cauda.

## Dimensão de uma Lista

```
length([],0).  
length([_|L],N):-  
    length(L,X),  
    N is X + 1.
```

?-

# Dimensão de uma Lista

```
length([],0).
length([_|L],N):-
    length(L,X),
    N is X + 1.
```

```
?- length([a,b,c,d,e,[a,x],t],X).
```

# Dimensão de uma Lista

```
length([],0).
length([_|L],N):-
    length(L,X),
    N is X + 1.
```

```
?- length([a,b,c,d,e,[a,x],t],X).
```

```
X=7
```

```
yes
```

```
?-
```

# Inverter uma Lista em Prolog

```
?- reverse([a,b,c,d],L).  
L=[d,c,b,a]  
yes  
?- reverse(L,[a,b,c,d]).  
L=[d,c,b,a]  
yes  
?-
```

# Acrescentar elementos a uma Lista

```
append([], L, L).  
append([H|L1], L2, [H|L3]):-  
    append(L1, L2, L3).
```

```
?- append([1,2,3,4],[5,6,7,8,9],L).  
L=[1,2,3,4,5,6,7,8,9]  
yes  
?- append([], [a,b,c,d], L).  
L=[a,b,c,d]  
yes  
?-
```

# Operadores Relacionais

- Alguns predicados Prolog efetuam eles próprios cálculos aritméticos
- São exemplo os **operadores relacionais**

# Operadores Relacionais

## Aritmética

$x < y$   
 $x \leq y$   
 $x = y$   
 $x \neq y$   
 $x \geq y$   
 $x > y$

## Prolog

$X < Y$   
 $X = < Y$   
 $X =: = Y$   
 $X = \backslash = Y$   
 $X > = Y$   
 $X > Y$

# Operadores Relacionais

- Têm o significado óbvio
- Forçam a avaliação dos dois argumentos (da direita e da esquerda)

?-  $2 < 4+1$ .

yes

?-  $4+3 > 5+5$ .

no

# Operadores Relacionais

- Têm o significado óbvio
- Forçam a avaliação dos dois argumentos (da direita e da esquerda)

?-  $4 = 4$ .

yes

?-  $2+2 = 4$ .

no

?-  $2+2 := 4$ .

yes

# Operadores de Igualdade: Resumo

- Há 3 tipos de operadores para testar igualdade

=	Predicado de <b>Unificação</b> Predicado de identidade com unificação
\=	Negação do predicado de unificação
==	Predicado de <b>Identidade</b> Predicado de identidade sem unificação
\==	Negação do predicado de identidade
:=	Predicado de <b>Igualdade Aritmética</b>
:=\=	Negação da Igualdade Aritmética

# Operadores de Igualdade: Resumo

- Igualdade aritmética (**:=**)

?- 6+4 := 6\*3-8.

yes

?- 10 \= 8+3.

yes

?-

# Operadores de Igualdade: Resumo

- Igualdade de termos (**==**)

```
?- 6+4 \== 3+7.
```

```
yes
```

```
?- likes(X,prolog) == likes(Y,prolog).
```

```
no
```

```
?-
```

# Operadores de Igualdade: Resumo

- Igualdade de termos com unificação (**=**)

```
?- 6+X = 6+3.
```

```
X=3
```

```
yes
```

```
?- likes(X,prolog) \= likes(john,Y).
```

```
no
```

```
?-
```

# Operadores Lógicos

<b>not</b>	O operador de negação
	cao(milord). ?- not cao(milord). no
<b>;</b>	O operador de disjunção
	?- 6<3; 7 is 5+2. yes

# Entrada e Saída (IO)

- **write/1**  
escrita de termos no dispositivo de saída
- **nl/0**  
escrita de linha em branco (*new line*)

```
?- write(26),nl.  
26  
yes  
  
?-
```



# Entrada e Saída (IO)

- **read/1**

leitura (entrada) de termos

```
?- read(X).
```

```
: jim.
```

```
X=jim
```

```
?-
```

# Entrada e Saída (IO)

- **put/1**

escrita de um caracter no dispositivo de saída

(valor ASCII: 0 – 255)

```
?- put(97),nl.
```

```
a
```

```
yes
```

```
?-
```

# Entrada e Saída (IO)

- **get0/1**

leitura de um único caracter

```
?- get0(N).
```

```
: a
```

```
N = 97
```

```
?-
```

# Entrada e Saída (IO)

- **get/1**

leitura do primeiro caracter não-branco  
(*non-white-space*)

```
?- get(X).
```

```
: Z
```

```
X = 90
```

```
?- get(M).
```

```
:      Z
```

```
M = 90
```