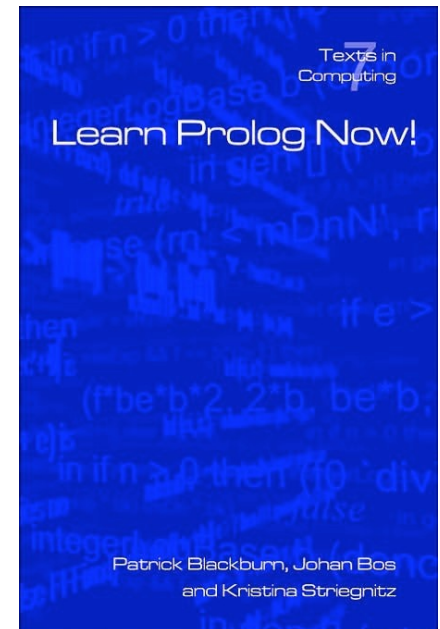


# Paradigma Lógico

Baseado nos slides do livro

Learn Prolog Now!



# Paradigma Lógico

---

- Teoria
  - Introdução ao Prolog
  - Fatos, Regras e consultas
  - Prolog Sintaxe
- Exercícios
  - Exercícios de LPN capítulo 1
  - Trabalho prático

# SWI Prolog

---

- Interpretador Prolog disponível gratuitamente.
- Funciona com:
  - Linux,
  - Windows ou
  - Mac OS
- Há muitos mais interpretadores Prolog
- Nem todos tem conformidade com ISO ou livre



**SWI Prolog**

# Objetivo desta apresentação(1/2)

---

- Dê alguns exemplos simples de programas Prolog
- Discutir as três construções básicas em Prolog:
  - Fatos
  - Regras
  - Consultas

## Objetivo desta apresentação(2/2)

---

- Introduzir outros conceitos, tais como
  - o papel da lógica
  - unificação com a ajuda de variáveis
- Comece o estudo sistemático do Prolog, definindo:
  - Condições
  - átomos, e
  - variáveis

# Prolog

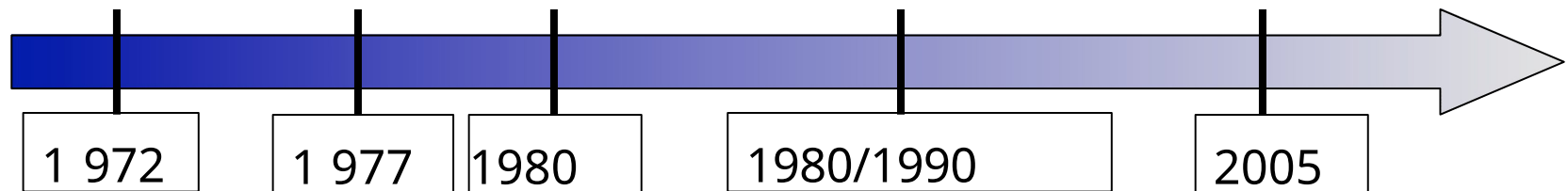
---

- "Programação com Logica"
- Muito diferente de outras linguagens de programação
  - Declarativa(não processual)
  - Recursão(não "para" ou "enquanto" laços)
  - Relações(sem funções)
  - Unificação

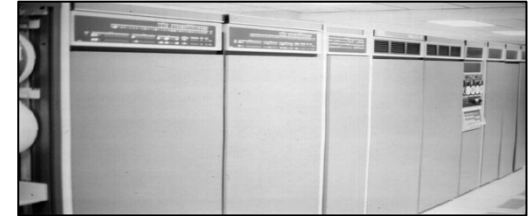
# História da Prolog



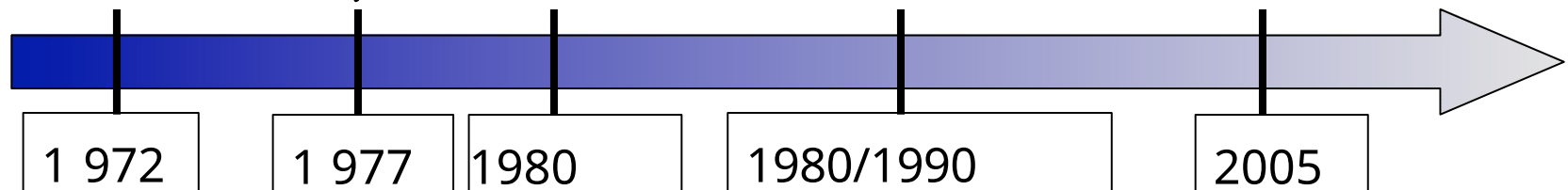
primeiro interpretador Prolog pela  
**Alain Colmerauer e  
Philippe Roussel**



# História da Prolog



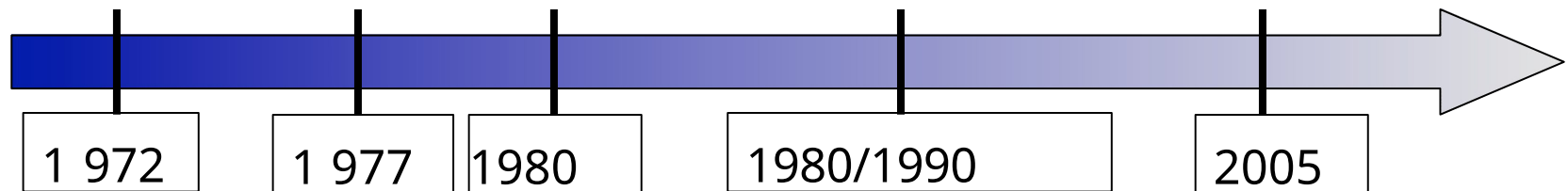
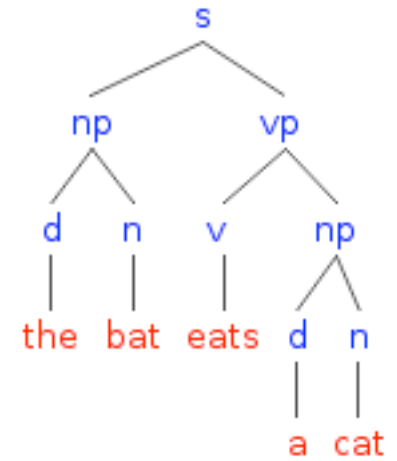
implementação de compilador DEC10  
por **David HD Warren**





# História da Prolog

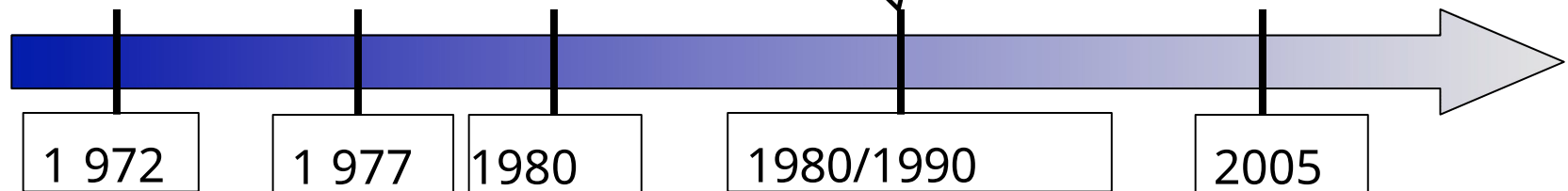
Gramática de cláusulas definidas  
implementação por  
**Pereira e Warren**



# História da Prolog



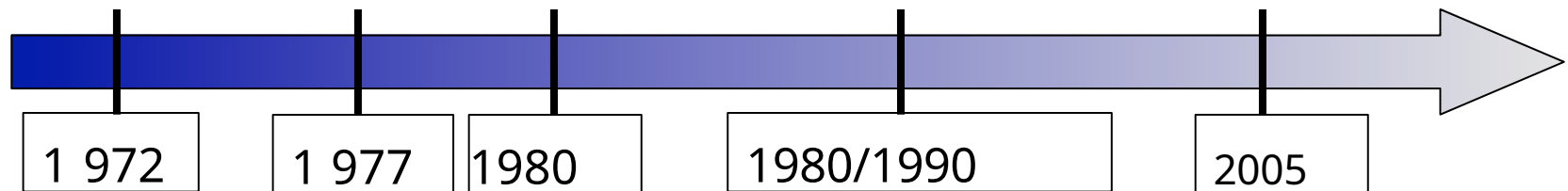
Prolog cresce em popularidade,  
especialmente no Japão e na Europa



# História da Prolog



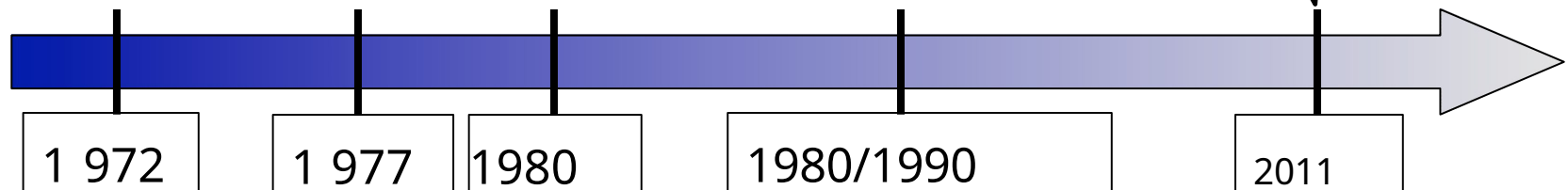
Prolog usado para programar interface de linguagem natural na Estação Espacial Internacional da NASA



# História da Prolog



Peças de  
**Watson** QA,  
supercomputador da  
IBM, foram codificadas  
em Prolog



# Prolog e Aplicações Web

- programas Prolog são muitas vezes menores
- pequenez incentiva código bem escrito
- portanto, mais fácil de manter



Fonte:

<http://www.pathwayslms.com/swipltuts/>

# Idéia básica do Prolog

---

- Descrever a situação de interesse

Declara/cria uma base de Conhecimento

- Faça uma pergunta
- Prolog:
  - logicamente deduz novos fatos sobre a situação que nós descrevemos
  - retorna essas deduções como respostas

# Consequências

---

- Pense declarativa, não de maneira imperativa
  - Desafiador
  - Exige uma mentalidade diferente
- Linguagem de alto nível
  - Não tão eficiente quanto, digamos, C
  - Bom para prototipagem rápida
  - Útil em muitas aplicações de IA (representação do conhecimento, inferência)

# Base de Conhecimento 1

mulher(mia).

mulher(jody).

mulher(yolanda).

tocaGuitarra(jody).

festa.





# Base de Conhecimento 1

mulher(mia).

mulher(jody). mulher(yolanda).

tocaGuitarra(jody).

festa.

? - mulher(mia).

sim

? - tocaGuitarra(jody).

sim

? - tocaGuitarra(mia).

não

# Base de Conhecimento 1

mulher(mia).

mulher(jody).

mulher(yolanda).

tocaGuitarra(jody).

festa.

? - tatuada(jody).

ERROR: Undefined procedure: tatuada/1 (DWIM could not correct goal)

? -

# Base de Conhecimento 1

mulher(mia).

mulher(jody).

mulher(yolanda).

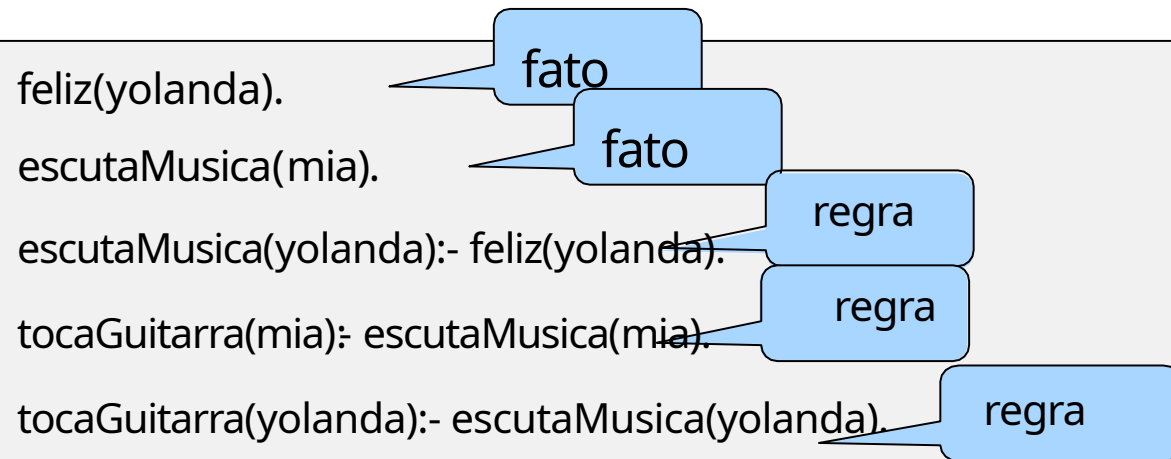
tocaGuitarra(jody).

festa.

?- festa. sim

?-

## Base de Conhecimento dois



# Base de Conhecimento dois

```
feliz(yolanda). escutaMusica(mia).  
escutaMusica(yolanda):- feliz(yolanda).  
tocaGuitarra(mia):- escutaMusica(mia).  
    tocaGuitarra(yolanda):- escutaMusica(yolanda).
```



cabeça

corpo

```
feliz(yolanda).
escutaMusica(mia).
escutaMusica(yolanda):- feliz(yolanda).
tocaGuitarra(mia):- escutaMusica(mia).
tocaGuitarra(yolanda):- escutaMusica(yolanda).
```

? - tocaGuitarra(mia).  
sim

? - tocaGuitarra(yolanda).  
sim

# cláusulas

```
feliz(yolanda).  
escutaMusica(mia).  
escutaMusica(yolanda):- feliz(yolanda).  
tocaGuitarra(mia):- escutaMusica(mia).  
tocaGuitarra(yolanda):- escutaMusica(yolanda).
```

Há cinco cláusulas nesta base de conhecimento: dois fatos, e três regras.

O fim de uma cláusula é marcado com um ponto final.

# predicados

```
feliz(yolanda).  
escutaMusica(mia).  
escutaMusica(yolanda):- feliz(yolanda).  
tocaGuitarra(mia):- escutaMusica(mia).  
tocaGuitarra(yolanda):- escutaMusica(yolanda).
```

Há três ***predicados*** nesta base de conhecimento:

feliz, escutaMusica e tocaGuitarra



## Base de Conhecimento 3

feliz(vincent). escutaMusica(butch).

tocaGuitarra(vincent):- escutaMusica(vincent), feliz(vincent).

tocaGuitarra(butch):- feliz(butch).

tocaGuitarra(butch):- escutaMusica(butch).



# expressando Conjunção

```
feliz(vincent). escutaMusica(butch).  
tocaGuitarra(vincent):- escutaMusica(vincent), feliz(vincent).  
tocaGuitarra(butch):- feliz(butch).  
tocaGuitarra(butch):- escutaMusica(butch).
```

A vírgula “,” expressa conjunção em Prolog(ou seja AND)

## Base de Conhecimento 3

```
feliz(vincent). escutaMusica(butch).  
tocaGuitarra(vincent):- escutaMusica(vincent), feliz(vincent).  
tocaGuitarra(butch):- feliz(butch).  
tocaGuitarra(butch):- escutaMusica(butch).
```

```
? - tocaGuitarra(vincent).  
não  
?-
```

## Base de Conhecimento 3

```
feliz(vincent). escutaMusica(butch).  
tocaGuitarra(vincent):- escutaMusica(vincent), feliz(vincent).  
tocaGuitarra(butch):- feliz(butch).  
tocaGuitarra(butch):- escutaMusica(butch).
```

```
? - tocaGuitarra(butch).  
sim  
?-
```

# expressando disjunção (ou)

```
feliz(vincent). escutaMusica(butch).  
tocaGuitarra(vincent):- escutaMusica(vincent), feliz(vincent).  
tocaGuitarra(butch):- feliz(butch).  
tocaGuitarra(butch):- escutaMusica(butch).
```

```
feliz(vincent). escutaMusica(butch).  
tocaGuitarra(vincent):- escutaMusica(vincent), feliz(vincent).  
tocaGuitarra(butch):- feliz(butch); escutaMusica(butch).
```

# Prolog e Lógica

- Claramente, Prolog tem algo a ver com a lógica

	Prolog	Logica
Implicação	A:- B	B implica em A
Conjunção	A,B	$A \wedge B$ (E ou AND)
Disjunção	A;B	$A \vee B$ (OU ou OR)

- Uso de inferência (modus ponens)
- Negação: /+

# Base de Conhecimento 4

mulher(mia).

mulher(jody).

mulher(yolanda).

ama(vincent, mia).

amores(marsellus, mia).

amores(pumpkin, honey\_bunny).

amores(honey\_bunny, pumpkin).



# instanciação variável

mulher(mia).

mulher(jody).

mulher(yolanda).

ama(vincent, mia).

amores(marsellus, mia).

amores(pumpkin, honey\_bunny).

amores(honey\_bunny, pumpkin).

? - mulher(X).

X = mia



# Pedindo Alternativas com ;

```
mulher(mia).
```

```
mulher(jody).
```

```
mulher(yolanda).
```

```
ama(vincent, mia).
```

```
amores(marsellus, mia).
```

```
amores(pumpkin, honey_bunny).
```

```
amores(honey_bunny, pumpkin).
```

```
? - mulher(X).
```

```
X = mia;
```

```
X = jody;
```

```
X = yolanda;
```

```
não
```

## Base de Conhecimento 4

mulher(mia).

mulher(jody).

mulher(yolanda).

ama(vincent, mia).

amores(marsellus, mia).

amores(pumpkin, honey\_bunny).

amores(honey\_bunny, pumpkin).

? - amores(marsellus, X), mulher(X).

X = mia

Sim

? -

## Base de Conhecimento 4

mulher(mia).

mulher(jody).

mulher(yolanda).

amores(vincent, mia).

amores(marsellus, mia).

amores(pumpkin, honey\_bunny).

amores(honey\_bunny, pumpkin).

? - amores(pumpkin, X), mulher(X).

não

?-

# Base de Conhecimento 5

amores(vincent, mia).

amores(marsellus, mia).

amores(pumpkin, honey\_bunny).

amores(honey\_bunny, pumpkin).

ciumento(X, Y):- amores(X, Z), amores(Y, Z).



# Base de Conhecimento 5

```
amores(vincent, mia).  
amores(marsellus, mia).  
amores(pumpkin, honey_bunny).  
amores(honey_bunny, pumpkin).  
ciumento(X, Y):- amores(X, Z), amores(Y, Z).
```

```
? - ciumento(marsellus, W).
```

```
W = vincent
```

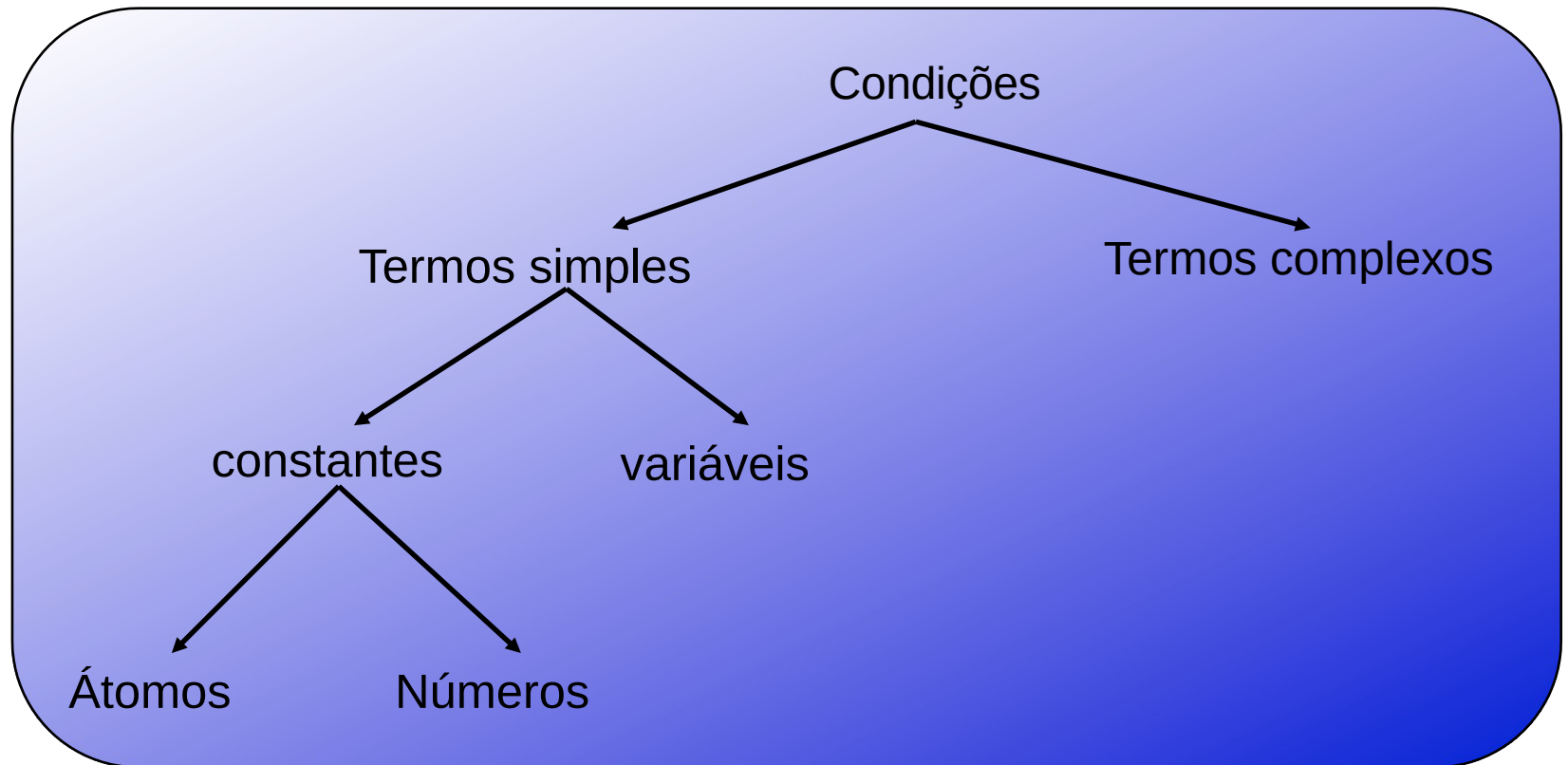
```
? -
```

# Sintaxe de Prolog

---

- Q: O que exatamente são fatos, regras e consultas construído a partir de?
- A: termos Prolog

# termos Prolog



# átomos

---

- Uma sequência de caracteres de letras maiúsculas, letras minúsculas, dígitos ou sublinhado, começando com uma letra minúscula
  - • Exemplos: **butch**, **big\_kahuna\_burger**, **tocarGuitarra**



# átomos

---

- Uma sequência de caracteres de letras maiúsculas, letras minúsculas, dígitos ou sublinhado, começando com uma letra minúscula
  - • Exemplos: **butch**, **big\_kahuna\_burger**, **tocaGuitarra**
- Uma sequência arbitrária de caracteres entre aspas
  - • Exemplos: **'vincent'**, **'Cinco agitação dólar'**, **'@ \$%'**

# átomos

---

- Uma sequência de caracteres de letras maiúsculas, letras minúsculas, dígitos ou sublinhado, começando com uma letra minúscula
  - • Exemplos: **butch**, **big\_kahuna\_burger**, **tocaGuitarra**
- Uma sequência arbitrária de caracteres entre aspas
  - • Exemplos: **'vincent'**, **'Cinco agitação dólar'**, **'@ \$%'**
- Uma sequência de caracteres especiais
  - • Exemplos: **:-**, **;-**

# Números

---

- integer:

12, -34, 22342

- float:

34573.3234,  
0.3435

# variáveis

---

- Uma sequência de caracteres de letras maiúsculas, letras minúsculas, dígitos, ou sublinhado, começando com qualquer uma letra maiúscula ou um sublinhado
- Exemplos:

**X, Y, Variavel, Vincent, \_tag**

# Termos complexos

---

- Átomos, números e variáveis são blocos de construção para **termos complexos**
- Termos complexos são construídas a partir de um **functor** diretamente seguida por uma sequência de **argumento**
  - Argumentos são colocados entre parênteses, separados por vírgulas
  - O functor deve ser um átomo

# Exemplos de termos complexos

---

- Exemplos temos visto antes:
  - tocaGuitarra(jody)
  - ama(vincent, mia)
  - ciumento(marsellus, W)

-

# Aridade

---

- O número de argumentos um termo complexo tem é chamada de aridade \_\_\_\_\_
- Exemplos:

**mulher(mia)**

é um termo com 1 aridade

**ama(vincent, mia)**

tem aridade 2

**pai(pai(butch))**

aridade 1

# Aridade é importante

---

- Você pode definir dois predicados com a mesma functor mas com aridade diferente
- Prolog iria tratar isso como dois predicados diferentes!
- Na documentação Prolog, aridade de um predicado é geralmente indicada com o sufixo "/" seguido de um número para indicar a aridade
- Lembra um pouco sobrecarga da Orientação a Objetos



# Exemplo de aridade

```
feliz(yolanda). escutaMusica(mia).  
escutaMusica(yolanda):- feliz(yolanda).  
tocaGuitarra(mia):- escutaMusica(mia).  
tocaGuitarra(yolanda):- escutaMusica(yolanda).
```

- Isto define base de conhecimento
  - feliz / 1
  - escutaMusica / 1
  - tocaGuitarra / 1

# Objetivo deste capítulo

---

- Discutir **unificação** em Prolog
- Explicar a **Estratégia de pesquisa do Prolog**
  - Prolog deduz novas informações a partir de fatos e regras, utilizando modus ponens.
  - A ser abordado em Inteligência Artificial

# Unificação

- Considere a seguinte base de conhecimento

`mulher(mia).`

`mulher(jody).`

`mulher(yolanda).`

`amores(vincent, mia).`

`amores(marsellus, mia).`

`amores(pumpkin, honey_bunny).`

`amores(honey_bunny, pumpkin).`

`ciumento(X, Y):- amores(X, Z), amores(Y, Z).`

# Unificação

- Exemplo de unificação

**mulher(X)**

com

**mulher(mia)**

instanciará a variável **X** com o átomo **mia**.

# Unificação

---

- Definição - dois termos unificam, se:
  - se eles são o mesmo termo, ou
  - se eles contêm variáveis que podem ser uniformemente instanciadas com termos de tal maneira que os termos resultantes são iguais

# Unificação

---

Isso significa que:

- **mia e mia** unificam
- **42 e 42** unificam
- **mulher(mia) e mulher(mia)** unificam

# Unificação

---

- Isso significa que:
  - **mia** e **mia** unificam
  - **42** e **42** unificam
  - **mulher(mia)** e **mulher(mia)** unificam
- Isto também significa que:
  - **vincent** e **mia** não unificam
  - **mulher(mia)** e **mulher(jody)** não unificam

# Unificação

---

- E sobre os termos:
  - **mia e X**
  - **mulher(Z) e mulher(mia)**
  - **amores(mia, X) e amores(X, vincent)**



# Instanciações

---

- Quando Prolog unifica dois termos, ele tenta executar todas combinações de instanciação necessárias, de modo que os termos sejam iguais depois usando toda a base de conhecimento e as regras aplicáveis disponíveis
- Assemelha-se ao raciocínio lógico humano
- Busca meios para provar uma teoria usando seu conhecimento
- Isso faz com que a unificação de um mecanismo de programação muito poderoso

# Definição 1/3

---

1. Se  $T1$  e  $T2$  são constantes, então  
     $T1$  e  $T2$  unificam se eles são o mesmo átomo, ou o mesmo número

# Definição revista 2/3

---

1. Se  $T1$  e  $T2$  são constantes, então  
     $T1$  e  $T2$  unificam se eles são o mesmo átomo, ou o mesmo número
2. Se  $T1$  é uma variável e  $T2$  representa qualquer tipo de termo, então  
     $T1$  e  $T2$  unificam e  $T1$  é instanciado para  $T2$   
    (e vice versa)

# Definição revista 3/3

---

1. Se T1 e T2 são constantes, então  
T1 e T2 unificam se eles são o mesmo átomo, ou o mesmo número
2. Se T1 é uma variável e T2 representa qualquer tipo de termo, então  
T1 e T2 unificam e T1 é instanciado para T2  
(e vice versa)
3. Se T1 e T2 são termos complexos, em seguida, eles unificam se:
  1. Eles têm o mesmo funtor e aridade, e
  2. todos os seus argumentos correspondentes unificam e
  3. as instâncias variáveis são compatíveis.

# Exemplo com termos complexos

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

$X = s(g)$

$Y = t(k)$

? -

# Programação com Unificação

```
vertical(linha(ponto(X, _), ponto(X, _))).
```

```
horizontal(linha(ponto(_, Y), ponto(_, Y))).
```



# Programação com Unificação

```
vertical(linha(ponto(X, _), ponto(X, _))).
```

```
horizontal(linha(ponto(_, Y), ponto(_, Y))).
```

```
? - vertical(linha(ponto(1,1), ponto(1,3))).
```

```
true.
```

```
?-
```

# Programação com Unificação

```
vertical(linha(ponto(X, _), ponto(X, _))).
```

```
horizontal(linha(ponto(_, Y), ponto(_, Y))).
```

```
? - vertical(linha(ponto(1,1), ponto(1,3))).
```

```
true.
```

```
? - vertical(linha(ponto(1,1), ponto(3,2))).
```

```
false.
```

```
?-
```



# Programação com Unificação

```
vertical(linha(ponto(X, _), ponto(X, _))).
```

```
horizontal(linha(ponto(_, Y), ponto(_, Y))).
```

```
? - horizontal(linha(ponto(1,1), ponto(1, Y))).
```

```
Y = 1;
```

```
false.
```

```
?-
```

# Programação com Unificação

```
vertical(linha(ponto(X, _), ponto(X, _))).
```

```
horizontal(linha(ponto(_, Y), ponto(_, Y))).
```

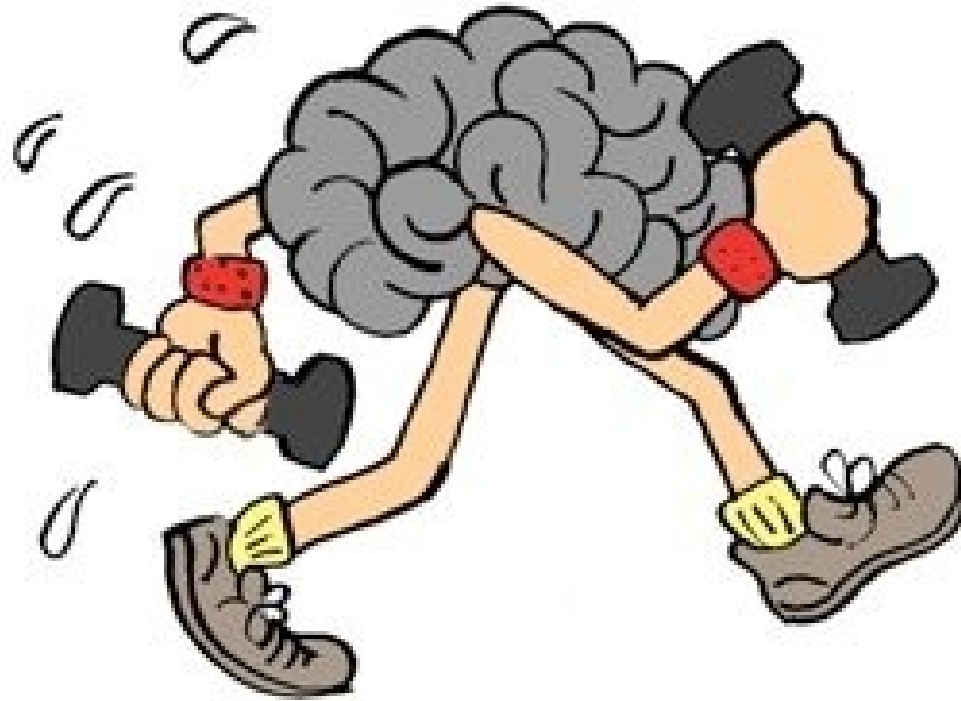
```
? - horizontal(linha(ponto(2,3), Ponto)).
```

```
Ponto = ponto(_554,3);
```

```
false.
```

```
?-
```

# Exercícios com Unificação



# Exercício 2.1

Qual dos seguintes pares de termos unificam? Se necessário, dar as instâncias de variáveis que levam a unificação bem sucedida.

1. pão = pão

2. 'Pão' = pão

3. 'pão' = pão

4. Pão = pão

5. pão = salsicha

6. alimentos(pão) = pão

7. alimentos(pão) = X

# Exercício 2.1

8. alimentar(X) = comida(pão)

9. alimentos(pão, X) = comida(Y, salsicha)

10. alimentos(pão, X, cerveja) = comida(Y, salsicha, X)

11. alimentos(pão, X, cerveja) = comida(Y,  
kahuna\_burger)

12. comida(X) = X

13. refeição(alimentos(pão), bebidas(cerveja)) =  
refeição(X, Y)

14. refeição(alimentos(pão), X) = refeição(X,  
bebida(cerveja))

# Exercício 2.2

Estamos trabalhando com a seguinte base de conhecimento:

house\_elf(dobby).

bruxa(hermione).

bruxa('McGonagall').

bruxa(rita\_skeeter).

assistente(harry).

magica(X):-house\_elf(X).

magica(X):-bruxa(X).

magica(X):-assistente(X).

Qual das seguintes consultas estão satisfeitas?

1. -? magica(house\_elf).

2. -? assistente(harry).

3. -? magica(assistente).

4. -? magica('McGonagall').

5. -? magica(Hermione).