

Factos: afirmar que uma relação entre objetos é verdadeira.

- Exemplo: `father(abraham, isaac)`
 - Relação ou predicado: `father`.
 - Objetos ou indivíduos: `abraham, isaac`.

Convenções sintáticas:

- Nomes de predicados e objetos começam com minúscula (átomos).
- Frases terminam com ponto final.

Um conjunto finito de factos é um programa em lógica.

Variável Lógica: representa um indivíduo não especificado.

- Não é uma posição de memória onde se coloca um valor!
- Convenção: começa por maiúscula.

Termos: constantes, variáveis, estruturas (termos complexos).

Estruturas: functor. Exemplos: `s(0)`, `hot(milk)`, `name(john, doe)`...

- `nome(un átomo)`
- `aridade(número de argumentos)`: `s/1`, `hot/1`, `name/2`

Termos:

- sem variáveis: `ground` (totalmente instanciado)
- com variáveis: `nonground`

Conjunção de objetivos: a vírgula corresponde ao "e" lógico (\wedge).

Procedimento: coleção de regras com o mesmo predicado na cabeça.

Um programa em lógica é um conjunto finito de regras. O significado de um programa em lógica P , $M(P)$, é o conjunto de objetivos totalmente instanciados dedutíveis de P (se o programa apenas tem factos, o seu significado é o próprio programa).

Uma base de dados em lógica contém:

- Factos: permitem definir relações, como em bases de dados relacionais.
- Regras: permitem definir perguntas relacionais complexas (vistas).

Programa recursivo linear: o corpo da regra recursiva tem apenas um objetivo recursivo.

```
ancestor(Ancestor, Descendant) :-  
    parent(Ancestor, Descendant).  
ancestor(Ancestor, Descendant) :-  
    parent(Ancestor, Person), ancestor(Person, Descendant).
```

Uma lista é uma estrutura de dados binária: $.(X, Y)$

- 1º argumento (cabeça): elemento; 2º argumento (cauda): resto da lista.
- Símbolo constante para fim da recursão: lista vazia (nil ou []).
- Sintaxe alternativa: $.(X, Y) \equiv [X|Y]$
- Os seus elementos podem ser quaisquer termos.
- Predicados importantes:
 - Membro de uma lista: `member(X, L)`
 - * Verifica se um elemento X é membro da lista L.
 - * Obtém um elemento da lista L.
 - * Obtém uma lista que contém um elemento X.
 - Prefixo: `prefix(L1, L)`
 - Sufixo: `suffix(L1, L)`
 - Sublista: `sublist(L1, L)`
 - Concatenação de listas: `append(L1, L2, L)`
 - Inversão de uma lista: `reverse(L1, L)`
 - Comprimento de uma lista: `length(L, Length)`
 - Eliminar elementos: `delete(L, X, NL)`
 - Selecionar elemento: `select(X, L1, L)`
 - Permutações: `permutation(L1, L)`

Frase consistente: tem uma instância verdadeira.

Frase inválida: tem uma instância falsa.

Um unificador de dois termos é uma substituição que os torna idênticos, portanto, um unificador encontra uma instância comum.

Condições de unificação:

- Variável com Variável: unificam sempre.
- Atômico com Atômico: unificam se os valores forem iguais.
- Atômico ou Estrutura com Variável: unificam sempre.
- Estrutura com Estrutura: unificam se os funtores são iguais, o número de argumentos é igual e os argumentos unificam dois a dois.

Regras de Dedução:

- 1ª - Identidade: de P deduzir P ?
 - Uma pergunta é uma consequência lógica de um facto idêntico.
- 2ª - Generalização: de $P\theta$ deduzir P ?
 - Uma pergunta existencial é uma consequência lógica de uma instância sua.
- 3ª - Instanciação: de P deduzir $P\theta$
 - De um facto quantificado universalmente, deduz-se uma instância sua.
- 4ª - Modus Ponens Universal: de $A \leftarrow B_1, \dots, B_n$ e de $B_1\theta, \dots, B_n\theta$ deduzir $A\theta$
 - Da instanciação do corpo de uma regra podemos deduzir a instanciação da cabeça.