

Tecnologías de Programación

Paradigma Lógico ProLog



Programación Imperativa

Términos de máquina, no humanos

Programar es: codificar COMO

Traducir conocimientos a la máquina

Es imposible describir el problema

Programación Declarativa

Paradigmas funcional y lógico

Programar es: describir el QUE

Expresando y organizando el conocimientos

Ejecutando lo expresado



Programa

Conocimientos acerca del problema

Expresado como conjunto de axiomas lógicos

Como invocar el programa

Proveyendo un nuevo axioma lógico (el cual se tratará de probar)

Ejecución

Tratar de probar la sentencia dada en la invocación



Campos de Aplicación

Sistemas Expertos

Demostración automática de Teoremas

Inteligencia artificial

Cualquier otro campo de acción en donde la naturaleza del problema se pueda expresar como un cuerpo de predicados lógicos



Supongamos las siguientes declaraciones:

- a) Toda madre ama a sus hijos
- b) maría es madre y juan es hijo de maría

Aplicando algo de razonamiento podemos inferir que:

c) maría ama a juan



Las sentencias en lenguaje natural expresadas en "a" y "b" describen un universo de personas y relaciones entre dichos individuos.

El ejemplo refleja la idea principal de la programación lógica

Describir universos de objetos y relaciones sobre los mismos, y aplicar un sistema de programación para inferir conclusiones como la "c"



Alfabeto

Propósito

Brindar un conjunto de símbolos con los que trabajar

Los símbolos pueden denotar

Individuos: constantes

Ej.: juan es usado para denotar a la persona Juan

Relaciones: predicados

Aridad: número de individuos involucrados

Relación: conjunto de n-tuplas de individuos

Ej.: madre_de(juan, maría), mujer(maría), etc



Formalización de sentencias

Se debe definir en forma precisa las sentencias que conformarán el programa

Lenguaje formal

Elimina ambigüedad

Factible de ser interpretado por un computador



Alfabeto

Más símbolos

Referencias a individuos no específicos: variables

Ej.: si X es madre de juan entonces X ama a juan

Referencias a todos los individuos (Como decir "TODOS"?): existe el cuantificador universal ∀ (se lee "para todo")

Ej.: para todo X, si X es madre de Y, entonces X ama a Y



Alfabeto

Más símbolos

La sentencia se cumple al menos para algún X: Cuantificador existencial ∃

Ej.: existe al menos un X tal que X es madre de juan

Conectores lógicos: combinan elementos para crear nuevos elementos más complejos

∧ (conjunción), ∨ (disyunción), ¬ (negación), →
 (implicación) y ↔ (equivalencia lógica).



Términos

Las sentencias en lenguaje natural consisten de palabras donde los objetos son representados por sustantivos (nombres). En el lenguaje de lógica de predicados, los objetos serán representados por términos.

Denotan objetos del dominio del problema



Términos

Ejemplos

Constantes: juan, maría, 1, etc...

Variables: X, Fecha, Lista1, etc...

Functores: lista(cabecera, cola)

Fórmulas Lógicas Ejemplo

- a) Todas las madres aman a sus hijos
- b) maría es madre y juan es hijo de maría
- c) maría ama a juan

Las sentencias podrían formalizarse de la siguiente forma:

 $\forall X \ (\forall Y \ ((madre(X) \land hijo_de(Y, X)) \rightarrow ama(X, Y)))$ madre(maría) \land hijo_de(juan, maría) ama(maría, juan)



Fórmulas Lógicas

Fórmulas de la forma p(t1, ..., tn) son llamadas fórmulas atómicas o simplemente átomos

Fórmulas en la forma (F → G) serán escritas en la forma (G ← F) para adoptar una sintaxis similar a la de Prolog



Fórmulas Lógicas

Fuerza de vinculación de los conectores lógicos (de más a menos):

```
¬ (negación), ∀ (universal), ∃ (existencial)
```

- ∨ (disyunción)
- ∧ (conjunción)
- → (o como acordamos ←)
- ← (equivalencia lógica)



Semántica

Las fórmulas hacen referencia a algún universo y en ese marco pueden ser V o F

El significado de una fórmula se define en relación a un modelo del mundo real



Inferencia Lógica

En las fórmulas ya vistas

 $\forall X \ (\forall Y \ ((madre(X) \land hijo_de(X, Y)) \rightarrow ama(X, Y)))$ madre(maría) \land hijo_de(maría, juan) ama(maría, juan)

se puede apreciar que de un conjunto dado de fórmulas (1 y 2) se produjo una nueva fórmula (3) a través de conclusiones lógicas. Al proceso que lleva a cabo éstos descubrimientos lo denominamos inferencia lógica. Las fórmulas 1 y 2 son las premisas, y la 3 es la conclusión.



El programa se escribe como conjunto finito de fórmulas en lenguaje formal

La sintaxis usada se restringe por cuestiones de eficiencia

Sentencias de éste tipo expresan:

Que una relación se da entre individuos (hechos)

Que una relación se da entre individuos provistos por otras relaciones (reglas)

Cláusulas Definidas

Llamaremos cláusulas definidas, a las fórmulas con el siguiente formado (sintaxis):

 $A0 \leftarrow A1 \wedge ... \wedge An$

O equivalentemente

A0 ∨ ¬A1 ∨ ... ∨ ¬An

donde A0, ..., An son formulas atómicas, y todas las variables que ocurran en una fórmula son (implícitamente) cuantificadas en forma universal.

Los hechos son cláusulas definidas en donde n = 0.

A0 es llamado cabecera de la cláusula y (A1 \(\lambda \) ... \(\lambda \) An) cuerpo de la misma.



Ejemplo

Tomás es hijo de Juan

Ana es hija de Tomás

Juan es hijo de Marcos

Alicia es hija de Juan

El nieto de una persona es el hijo de un hijo de dicha persona



Ejemplo

Formalizando el ejemplo tenemos los siguiente hechos:

hijo(tomás, juan)

hijo(ana, tomás)

hijo(juan, marcos)

hijo(alicia, juan)

Ejemplo

Para la última sentencia:

Para todo X e Y, nieto(X, Y) si existe un Z tal que hijo(X, Z) e hijo(Z, Y)

Formalizando y transformando:

 $\forall X \ \forall Y \ (\text{nieto}(X, Y) \leftarrow \exists Z \ (\text{hijo}(X, Z) \land \text{hijo}(Z, Y)))$

 $\forall X \ \forall Y \ (\text{nieto}(X, Y) \lor \neg \exists Z \ (\text{hijo}(X, Z) \land \text{hijo}(Z, Y)))$

 $\forall X \ \forall Y \ (\text{nieto}(X, Y) \lor \forall Z \neg (\text{hijo}(X, Z) \land \text{hijo}(Z, Y)))$

 $\forall X \ \forall Y \ \forall Z \ (nieto(X, Y) \ \lor \ \neg(hijo(X, Z) \land hijo(Z, Y)))$

 $\forall X \ \forall Y \ \forall Z \ (nieto(X, Y) \leftarrow (hijo(X, Z) \land hijo(Z, Y)))$



Ejemplo

Entonces tenemos:

hijo(tomás, juan)

hijo(ana, tomás)

hijo(juan, marcos)

hijo(alicia, juan)

 $nieto(X, Y) \leftarrow hijo(X, Z) \land hijo(Z, Y)$



Programa Definido

Un programa definido es un conjunto finito de cláusulas definidas

El programador trata de describir el modelo previsto por medio de cláusulas definidas: Hechos (no hay cuerpo) y Reglas

Estas reglas son usadas por el computador para arribar a conclusiones acerca del modelo

El conjunto de consecuencias lógicas de un programa puede ser infinito, sin embargo se espera que el usuario indague al programa sobre aspectos del modelo en forma selectiva (objetivos)

Objetivos Definidos

La forma en la que el usuario indagará al programa también es por medio de cláusulas, las cuales en principio van a tener el siguiente formato:

 $\forall (\neg (A1 \land ... \land Am))$

Estas fórmulas son denominadas objetivos definidos, y usualmente se escriben como:

← A1, ..., Am

En donde las Ai son fórmulas atómicas denominadas subobjetivos



Ejemplos de consultas al programa y las correspondientes definición de Objetivos

Es Ana hija de Tomás: ← hijo(ana, tomás)

Como no hay variables se obtiene simplemente "Si"

Quien es nieto de Ana: ← nieto(X, ana)

Como el programa no contiene información acerca de nietos de Ana, la respuesta es "Nadie"



Fin de la Introducción