Clase práctica: Prolog (Parte 2)

Paradigmas de Lenguajes de Programación

Departamento de Computación Facultad de Ciencias Exactas y Naturales Universidad de Buenos Aires

22 de Mayo de 2018

- Instanciación de variables
- 3 Evitando repetir resultados y Negación por falla
- Generación infinita

Nomenclatura para patrones de instanciación

Por convención se aclara mediante prefijos en los comentarios:

- p(+A) indica que A debe proveerse instanciado.
- p(-A) indica que A no debe estar instanciado.
- p(?A) indica que A puede o no proveerse instanciado.
- Existe un último caso en donde un argumento puede aparecer semi instanciado (es decir, contiene variables libres), por ejemplo:
 [p,r,o,X,o,_] unifica con [p,r,o,l,o,g] pero no con [] o prolog.

Predicados útiles

- var (A) tiene éxito si A es una variable libre.
- nonvar(A) tiene éxito si A no es una variable libre.
- ground(A) tiene éxito si A no contiene variables libres.

Ejercicio

Ejercicio: iésimo

- Implementar el predicado iesimo (+I, +L, -X), donde X es el iésimo elemento de la lista L.
- ullet Nuestra implementación no anda, ¿Cómo probar? Trace + Debug.
- ¿Es nuestra implementación reversible en I?
- Escribir una nueva versión iesimo2(?I, +L, -X)

Volviendo al predicado desde.

```
desde(X, X).
desde(X, Y) :- N is X+1, desde(N, Y).
```

Ejercicio: desde

- ¿Cómo deben instanciarse los parámetros para que el predicado funcione? (Es decir, para que no se cuelgue ni produzca un error). ¿Por qué?
- Implementar el predicado desde2(+X,?Y).

- Instanciación de variables
- 2 Generate & Test
- 3 Evitando repetir resultados y Negación por falla
- Generación infinita

Esquema general de G&T

Una técnica que usaremos muy a menudo es:

- Generar todas las posibles soluciones de un problema.
 (Léase, los candidatos a solución, según cierto criterio general.)
- Testear cada una de las soluciones generadas. (Hacer que fallen los candidatos que no cumplan cierto criterio particular.)

La idea se basa fuertemente en el orden en que se procesan las reglas.



Esquema general de G&T

Un predicado à la G&T se define mediante otros dos:

```
\texttt{predicado}(\texttt{X1},\ldots,~\texttt{Xn})~:=~\texttt{generate}(\texttt{X1},~\ldots,~\texttt{Xm})~,~\texttt{test}(\texttt{X1},~\ldots,~\texttt{Xm})~.
```

Esta división de tareas implica que:

- generate(...) deberá instanciar ciertas variables.
- test(...) deberá **verificar** si los valores intanciados pertenecen a la solución , pudiendo para ello asumir que ya está instanciada.

Generate & Test

Ejercicio: pmq(+X, -Y).

Que genera todos los naturales pares menores o iguales a X.

Tip: Utilizar el siguiente predicado par(X) :- 0 is X mod 2.

Ejercicio: coprimos(-X, -Y)

Que instancia en X e Y todos los pares de números coprimos.

Tip: Utilizar la función gcd del motor aritmético:

X is gcd(2, 4) instancia X=2.

- Instanciación de variables
- Que Generate & Test
- 3 Evitando repetir resultados y Negación por falla
- Generación infinita

Ejemplo de soluciones repetidas

Algunos hechos sobre materias de cierta carrera altaMateria(plp). altaMateria(aa). altaMateria(metnum). liviana(plp). liviana(aa). liviana(eci). obligatoria(plp). obligatoria(metnum). leGusta(M) :- altaMateria(M). leGusta(M) :- liviana(M). hacer(M) :- leGusta(M), obligatoria(M).

Consulta

```
?- hacer(Materia).
```

```
Resultados
```

```
Materia = plp ;
Materia = metnum ;
Materia = plp ;
false.
```

- ¿Razonable o erróneo? ¿En este caso? ¿Y en general?
- ¿Cómo hacer para evitar repeticiones no deseadas?

Cómo evitar soluciones repetidas

Idea 1: Usando el metapredicado setof y member

setof

```
setof(-Var, +Goal, -Set)
unifica Set con la lista sin repetidos de Var que satisfacen Goal.
```

Uso

- setof(X, p(X), L) instancia L en el conjunto de X tales que p(X).
- Un ejemplo:

```
?- setof((X,Y), (between(2,3,X), Y is X + 2), L).
L = [(2, 4), (3, 5)].
```

Ampliación del predicado hacer

Cómo evitar soluciones repetidas

Idea 2: Usando cláusulas excluyentes.

```
Algunos hechos sobre materias de cierta carrera
altaMateria(plp).
altaMateria(aa).
altaMateria(metnum).
liviana(plp).
liviana(aa).
liviana(eci).
obligatoria(plp).
obligatoria(metnum).
leGusta(M) :- altaMateria(M).
leGusta(M) :- liviana(M), not(altaMateria(M)).
hacer(M) :- leGusta(M), obligatoria(M).
```

```
¡Esto no funciona! ¿Por qué?

leGusta(M) :- altaMateria(M).

leGusta(M) :- not(altaMateria(M)), liviana(M).
```

El metapredicado not

Definición

```
not(P) :- call(P), !, fail.
not(P).
```

not (P) tiene éxito cuando P falla, y falla cuando P tiene éxito.

El meta predicado not

- not(p(X1, ..., Xn)) tiene éxito si no existe instanciación posible para las variables no instanciadas en {X1...Xn} que haga que P tenga éxito.
- el not no deja instanciadas las variables libres luego de su ejecución.
- Es uno de los aspectos extra-lógicos del lenguaje.
 No es definible en términos del lenguaje puro.
- Otra notación para el not es \+ P.

 $\downarrow \text{Qu\'e quiere decir not(not(p(X1,...,Xn)))? }$ $\downarrow \text{Es lo mismo que not(not(p(_,...,_)))?}$

Negación por Falla

Ejercicio

Definir el predicado corteMásParejo(+L,-L1,-L2) donde L es una lista de números, y L1 y L2 representan el corte más parejo posible de L respecto a la suma de sus elementos (predicado sumlist/2).

Puede haber más de un resultado.

```
\label{eq:corteMasParejo} $$ ([1,2,3,4,2],I,D). $$ $ $ I = [1, 2, 3], D = [4, 2] ; $$ false. $$ $ corteMasParejo([1,2,1],I,D). $$ $$ $ $ I = [1], D = [2, 1] ; $$ $ I = [1, 2], D = [1] ; $$ false. $$
```

- Instanciación de variables
- Que Generate & Test

- 3 Evitando repetir resultados y Negación por falla
- 4 Generación infinita

Triángulos

Suponiendo que los triángulos se representan con **tri(A,B,C)** cuyos lados tienen longitudes A, B y C respectivamente. Se asume que las longitudes de los lados son siempre números naturales.

Ejercicio

implementar el predicado esTriángulo(+T) que, dada una estructura de la forma tri(A,B,C), indique si es un triángulo válido. En un triángulo válido, cada lado es menor que la suma de los otros dos, y mayor que su diferencia.

Algo más interesante

Implementar un predicado perímetro (?T,?P) que es verdadero cuando T es un triángulo (válido) y P es su perímetro. No se deben generar resultados repetidos (no tendremos en cuenta la congruencia entre triángulos: si dos triángulos tienen las mismas longitudes, pero en diferente orden, se considerarán diferentes entre sí).