

Логическое программирование

PROLOG –
ПРОграммирование
ЛОгики

Стили

- Императивный
 - модель в некоторой формальной системе,
 - решение на императивном языке программирования в терминах компьютерной системы
- Декларативный
 - человек лишь описывает решаемую задачу,
 - а поиском решения занимается декларативная система программирования

Высокая скорость разработки приложений, меньший размер исходного кода, легкость записи знаний на декларативных языках, более понятные, по сравнению с императивными языками, программы.

Декларативная программа

- Программа на Прологе не задает последовательность действий, а лишь описывает имеющуюся информацию и задает вопрос.
- Интерпретатор Пролога, делая логические выводы из имеющейся информации, ищет ответ на этот вопрос, или в терминах Пролога **доказывает цель**

PROLOG программа

- Информация, составляющая Пролог-программу, представляется в виде **фактов** и **правил**, которые вместе образуют **базу данных**.
- **Вопрос**, заданный к базе данных, называется **целью**.

ФАКТЫ

- **Факт** – это то, что известно наверняка, т.е. заведомо правильно
- Например:

студент (иванов) . ; Иванов является студентом

нравится (коля, лена) . ; Коле нравится Лена

дарить (витя, лена, цветы) . ; Витя подарил Лене цветы.

сотрудник (петров, 30) . ; Петров является сотрудником фирмы, его возраст – 30 лет.

Предикаты

- Предикат имеет вид: $p(a_1, a_2, \dots, a_n)$, где p имя предиката, а a_1, a_2, \dots, a_n - аргументами предиката.
- Аргументами могут быть:
 - константы (числа, строки),
 - символьные атомы (идентификаторы, начинающиеся с маленькой буквы),
 - переменные (идентификаторы, начинающиеся с заглавной буквы или символа подчеркивания),
 - списки,
 - структуры.

Вопросы

Пусть заданы факты

студент (иванов) .
нравится (коля, лена) .

Зададим вопросы

?-студент (иванов) . ; верно ли, что Иванов -студент?
ДА ; ответ Пролога

?-студент(сидоров) .; верно ли, что Сидоров -студент?
 НЕТ

?-нравится (коля, лена) . ; верно ли, что Коле нравится Лена?

ДА

Доказательство цели

- Сам вопрос в Прологе называется **целевым утверждением** или **целью**.
- Процесс поиска ответа называется **согласованием целевого утверждения**, или **доказательством цели**.

Переменные

Вопросы из предыдущего примера требуют ответа да/нет.
Пусть нам требуется узнать подробности.

студент (иванов) .

нравится (коля, лена) .

нравится (иванов, лена) .

?-студент (Кто) . ; Кто является студентом?

Кто=иванов ;

НЕТ

?-нравится (Кому, лена) . ; Кому нравится

Лена?

Кому=коля ;

Кому=иванов ;

НЕТ

?-нравится (Кому, Кто) . ; Кто кому нравится?

Кому=коля, Кто=лена ;

Кому=иванов, Кто=лена ;

НЕТ

Согласование переменных

Синтаксически переменные определяются как идентификаторы, начинающиеся с заглавной буквы. Кроме этого, переменными являются идентификаторы, начинающиеся с символа подчеркивания, например, "_кто", "_х" и т.д.

При согласовании аргументов, являющихся переменными, возможно несколько случаев:

- Переменные величины могут иметь значение, в этом случае, они называются **связанными**. Переменные, которым не присвоено никакое значение, называются **свободными**.
- Перед началом согласования цели и утверждения базы все переменные свободны.
- Если свободная переменная согласовывается с числом, символьным атомом или структурой, то этой переменной присваивается соответствующее значение, и она при дальнейшем согласовании становится связанной.
- При согласовании связанной переменной она заменяется своим значением.

- Если одна переменная свободная, а другая связанная, то свободной переменной присваивается значение связанной.
- При согласовании связанной переменной с константой выполняется проверка на равенство. Таким образом, согласование переменных объединяет вместе как операцию присваивания, так и операцию сравнения.
- Если при согласовании обе переменные были свободными, то они успешно согласуются, оставаясь при этом свободными, но становятся **сцепленными**. Если при дальнейшем согласовании одна из сцепленных переменных получит какое-либо значение, то вторая сцепленная переменная получит такое же значение.
- Рассмотренные варианты исчерпывают возможные случаи согласования предикатов

Анонимные переменные

- Переменная величина, обозначаемая $X = _$, называется **анонимной** и имеет при согласовании две особенности:
- анонимная переменная согласуется с любым аргументом, оставаясь при этом свободной;
- значения анонимных переменных не выводятся в качестве результата вопроса.

Пример

родители (мария, николай, анна) .

; Мария и Николай являются
родителями Анны.

родители (ольга, сергей, дмитрий)

; Ольга и Сергей – родители
Дмитрия.

?-родители (_, Отец, _) .

Отец=николай ;

Отец=сергей ;

НЕТ

С другой стороны

? – родители (X, Отец, Y) .

является корректным вопросом, но
приводит к выдаче значений переменных X
и Y, что не является необходимым.

? – родители (X, Отец, Y) .

X=мария, Отец=николай, Y=анна ;

X=ольга, Отец=сергей, Y=дмитрий ;

НЕТ

Правила (задают условия вида ЕСЛИ... ТО...)

нравится (лена, витя) .

нравится (андрей, музыка) .

нравится (лена, Человек) :-

нравится (Человек, музыка) .

Зададим вопрос:

?-нравится (лена, Кто) .

Кто=витя ;

Кто=андрей ;

НЕТ

Пример

женщина (анна) .

женщина (елена) .

отец (алексей, елена) .

мать (ольга, елена) .

родители (алексей, ольга, анна) .

родители (X, Y, Z) :-мать (X, Z) , отец (Y, Z) .

сестра (X, Y) :-

женщина (X) , родители (M, F, X) , родители (M, F, Y) .

Зададим теперь вопрос: Кто кому является сестрами?

?-сестра (Кто, Кому) .

Кто=анна, Кому=анна ;

Кто=анна, Кому=елена ;

НЕТ

Исправим

сестра (X, Y) : -женщина (X) ,
родители (M, F, X) ,
родители (M, F, Y) ,
различны (X, Y) .

Предикат «дедушка»

дедушка (X, Y) :-

отец (X, Z) , отец (Z, Y) .

дедушка (X, Y) :-

отец (X, Z) , мать (Z, Y) .

дедушка (X, Y) :-

отец (X, Z) , родитель (Z, Y) .

Пример рекурсивного предиката «Предок»

предок (X, Y) : -родитель (X, Y) .

предок (X, Y) : -родитель (X, Z) ,
 предок (Z, Y) .

Пример рекурсивного предиката FOR

For (X, _, X) .

For (I, M, X) :- I1=I+1, I1<M,
for (I1, M, X) .

Структура программы на PROLOGe

DOMAINS

person=symbol

PREDICATES

like(person, person)

CLAUSES

like(alex, olga) .

like(olga, alex) .

like(victor, music) .

like(olga, X) :- like(X, music) .

GOAL

like(olga, Who) .

СПИСКИ

PROLOG	LISP
[1,2,3]	(1 2 3)
[[a]]	((a))
[[a],b,[c,d]]	((a) b (c d))
[]	() или nil.

Объявление списков

DOMAINS

`list=integer*`

`list1=list*`

PREDICATES

`p(list1) .`

Пример корректного предиката P:

`p([[1,2], [3], [4,5]]) .`

Разбиение списка на голову и хвост

Конструкция $[X|Y]$, где X – голова списка, Y – хвост списка.

Пример:

$p([[1, 2], 3, [4]])$.

$?-p([X|Y])$.

$X=[1, 2], Y=[3, [4]] ;$

НЕТ

Предикат – аналог CONS
позволяет как собирать список из
головы и хвоста, так и
разбивать список на голову и хвост.

```
cons (X, Y, [X|Y]) .  
?- cons ([1], [2,3], Z) .  
Z=[ [1], [2,3] ] ;  
НЕТ  
?-cons (X,Y, [1,2,3]) .  
X=1, Y=[2,3] ;  
НЕТ
```

***Сумма элементов
одноуровневого числового списка***

```
sum ( [ ] , 0 ) .
```

```
sum ( [X1 | X2 , Y) :- sum (X2 , Y1) , Y  
    is Y1+X1 .
```

Проверим, как работает наш предикат:

```
?-sum ( [1 , 2 , 4] , X) .
```

X=7

Элемент X содержится в списке Y

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

Проверим работоспособность написанного предиката:

```
?-member (a, [b, c, a, z]) .
```

ДА

```
?-member (x, [b, c, a, z]) .
```

НЕТ

И в качестве аргумента может быть переменная

```
?-member (X, [b, c, a, z]) .
```

X=b;

X=c;

X=a;

X=z;

***Построить предикат
append(X,Y,Z), соединяющий два
списка вместе***

```
append([ ], X, X) .
```

```
append([X|Y], Z, [X|P]) :-  
    append(Y, Z, P) .
```

```
?-append([1,2], [3,4,5], Z) .
```

```
Z=[1,2,3,4,5]
```

Работает во все стороны

```
?- append([1,2,3],X,[1,2,3,4,5]).  
X=[4,5]
```

```
?- append(X,[3,4,5],[1,2,3,4,5]).  
X=[1,2]
```

И даже из каких подсписков состоит список

```
?- append(X,Y,[1,2,3,4]).  
X=[], Y=[1,2,3,4];  
X=[1], Y=[2,3,4];  
X=[1,2], Y=[3,4];  
X=[1,2,3], Y=[4];  
X=[1,2,3,4], Y=[];
```

***Определить предикат $memq(X,Y)$,
проверяющий, содержится ли
выражение X в списке Y .***

$memq(X, X) .$

$memq(X, [Y | Z]) \text{ :- } memq(X, Y) .$

$memq(X, [Y | Z]) \text{ :- } memq(X, Z) .$

Проверка работоспособности:

$?- memq(a, [s, z, [a, b], x]) .$

ДА

$?- memq(a, [s, z, [y, b], x]) .$

НЕТ