### Введение в ИИ на примере языка Prolog Операторы и термы

https://github.com/Inscriptor/IntroductionToAI/tree/master/pdf

Федеральное государственное автономное образовательное учреждение высшего образования «Новосибирский национальный исследовательский государственный университет»

11 ноября 2019 г.

## Сравнение термов Унификация и сравнение

- ▶ Язык Prolog, помимо операции унификации = предлагает также предикат ==, реализующий сравнение термов.
- ▶ Ответ на вопрос вида term1 == term2. будет равен true тогда и только тогда, когда термы идентичны друг другу.
- ▶ Предикат == не присваивает значения переменным.

Унификация и сравнение

Рассмотрим следующие примеры.

```
term == term. (true)
term1 == term2. (false)
term == 'term'. (true)
```

Унификация и сравнение

Теперь добавим переменных.

$$X == Y$$
.

Унификация и сравнение

Теперь добавим переменных.

X == Y.

X == a.

Унификация и сравнение

Теперь добавим переменных.

X == Y.

X == a.

X = a, X == a.

Унификация и сравнение

Теперь добавим переменных.

X == Y.

X == a.

X = a, X == a.

X = Y, X == Y.

## Сравнение термов Унификация и сравнение

- ► Таким образом, можно сказать, что операции = и == существенно отличаются.
- ► Тем не менее, можно говорить, что == является *более строгим* ограничением, чем =.
- ightharpoonup Для любых двух термов t1 и t2, из того, что выполняется t1 == t2, всегда следует, что t1 = t2 также выполняется.

#### Отрицания операций

- ▶ Операция, обратная сравнению термов ==, записывается как \==.
- ▶ Очевидно, что t1 \== t2 истинно тогда и только тогда, когда t1 == t2 ложно.

```
term \== term.
term1 \== term2.
term \== 'term'.
X \== a.
X \== Y.
```

- ► Некоторые термы, которые, на первый взгляд, выглядят по-разному, Prolog интерпретирует как идентичные.
- ▶ Например, как было показано в примерах выше, термы вида term и 'term' идентичны.
- В первую очередь, подобные термы нужны для удобства написания кода.
   Нотации, которые удобны для разбора интерпретатором, обычно не являются удобными для программиста.
- ► Гораздо удобнее писать термы в удобной для себя нотации, чтобы затем интерпретатор разбирал их аналоги, записанные в нотации, удобной для него.

Арифметические термы

Хорошим примером специфических нотаций являются арифметические термы. Как уже было сказано ранее, все арифметические операции /,-,\*,+ и другие, являются функторами, а выражения вида 2+3 — термами.

- $\triangleright$  2+3 == +(2,3).
- $\triangleright$  2-3 == -(2,3).
- **▶** 2\*3 == \*(2,3).
- $\rightarrow$  3\*(7+5) == \*(3,+(7,5)).

Арифметические термы

То же касается и арифметических операций сравнения.

- **▶** (2 < 3) == <(2, 3).
- **▶** (2 =< 3) == =<(2, 3).
- ▶ (2 =:= 3) == =:=(2, 3).
- **▶** (2 =\= 3) == =\=(2, 3).
- $\triangleright$  (2 > 3) == >(2, 3).
- **▶** (2 >= 3) == >=(2, 3).

#### Арифметические термы

=:=

Ниже представлены все, известные нам, операции сравнения и их отрицания.

если его аргументы числа и равны между собой.

Предикат арифметического неравенства.

```
    Предикат унификации. Выполняется, если может унифицировать свои аргументы и фейлится в противном случае.
    Отрицание унификации. Выполняется в случае провала операции = и наборот.
    Предикат идентичности. Выполняется, если его аргументы идентичны и фейлится в противном случае.
    Отрицание идентичности.
    Предикат арифметического равенства. Выполняется,
```

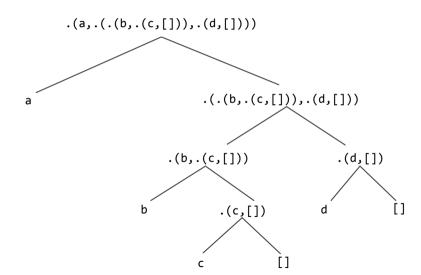
Списки как термы

- ▶ Списки также являются хорошим примером user friendly нотации термов.
- ▶ В привычной записи, список задается путем перечисления его элементов через запятую и заключения их в квадратные скобки.
- ▶ Пролог задает списки с помощью двух термов: [], представляющего пустой список, и бинарного функтора '.' для построения непустых списков.
- ▶ Пустой список это в точности терм []. Длина такого списка равна 0.
- ► Непустой список имеет вид .(term,list), где term произвольный терм, а list произвольный список.

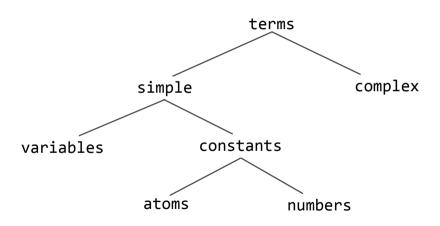
Списки как термы

```
(a,[]) == [a].
(f(a,b),[]) == [f(a,b)].
(a,.(b,[])) == [a,b].
(a,.(b,.(f(x,y),[]))) == [a, b, f(x,y)].
(.(.(a,[]),[]),[]) == [[[a]]].
(a,.(.(b,.(c,[])),.(d,[]))) == [a,[b,c],d].
```

Списки как термы



Типы термов



Типы термов

| верка, является ли аргумент атомарным             |
|---|
| верка, является ли аргумент целым числом          |
| яется ли аргумент числом с плавающей запятой      |
| яется ли аргумент числом (целым или вещественным) |
| яется ли аргумент константным                     |
| яется ли аргумент неозначенным                    |
| яется ли аргумент означенным                      |
|   |

#### Исследование термов Структура термов

Пусть имеется некоторый терм Т, и мы не знаем, как он выглядит, и какие аргументы имеет. Какую информацию мы хотели бы знать, чтобы иметь возможность в дальнейшем использовать данный терм?

#### Исследование термов Структура термов

Пусть имеется некоторый терм Т, и мы не знаем, как он выглядит, и какие аргументы имеет. Какую информацию мы хотели бы знать, чтобы иметь возможность в дальнейшем использовать данный терм?

- 1. Каков функтор терма Т.
- 2. Какова арность терма Т.
- 3. Каковы аргументы терма Т.

#### Структура термов

- ▶ Предикат functor/3 отвечает на первые два вопроса.
- ▶ Принимая на вход составной терм в качестве первого аргумента, он присваивает его функтор и арность своим второму и третьему аргументу соответственно.

#### Например:

```
?- functor(f(x,y), F, A).
F = f
A = 2
?- functor(f, F, A).
F = f
A = 0
```

#### Исследование термов Структура термов

При этом, с помощью предиката functor/3 мы можем не только находить функторы и арности термов, но и конструировать термы с нужными функтором и арностью.

```
functor(T,f,3).

T = f(21882, 21884, 21886).
```

Обратите внимание, что либо первый, либо второй и третий аргументы должны быть определены.

Структура термов

На третий вопрос о структуре неизвестного терма отвечают два предиката. Один из них — это предикат arg/3. Он принимает на вход целое число N, составной терм T и возвращает N-й аргумент терма T. Также может применяться для присваивания значения N-му аргументу терма T.

```
?- arg(2, f(x,y), Second).
Second = y
?- arg(2, f(x,Y), y).
Y = y
?- arg(3, f(x,y), Third).
false
```

Как можно видеть, нумерация аргументов терма начинается с 1.

#### Структура термов

Вторым предикатом, позволяющим получить доступ к аргументам терма, является '=..'/2. Он принимает составной терм и возвращает список, где первым элементом идет функтор терма, а далее перечислены все его аргументы. Соответственно, задав вопрос '=..'(f(x,y), S), получим ответ S = [f,x,y]. Данный предикат называется univ и может использоваться как инфиксный оператор.

```
?- f(x, y, z) =.. Structure.
Structure = [f, x, y, z]
?- f(X) =.. F.
F = [f, X]
?- T =.. [g, x, y, z].
T = g(x, y, z)
```

# Операторы

Операторы — это функторы бинарных или унарных термов, определенные специальным образом. Существует три типа операторов.

- 1. Инфиксный оператор записывается между своими аргументами.
- 2. Префиксный оператор записывается перед своим аргументом.
- 3. Постфиксный оператор записывается после своего аргумента.

- Каждый оператор имеет приоритет.
- ▶ Например, приоритет операции сложения + выше приоритета операции умножения \*.
- Аналогично, приоритет оператора is выше приоритета любой арифметической операции.
- ▶ Приоритет оператора задается числом от 0 до 1200. Чем больше число, тем выше приоритет.

- ▶ Стандартная нотация выражений в Прологе не имеет неоднозначностей. Например, в выражении is(11,+(2,\*(3,3))) всегда понятно, в какой последовательности должны быть выполнены операции.
- С другой стороны user friendly нотации могут быть неоднозначны. Выше был пример 2 =:= 3 == =:=(2,3). Операторы =:= и == обладают равными приоритетами, поэтому данное выражение не может быть оценено без постановки скобок.

#### Операторы

Свойства операторов

Рассмотрим пример X is 1+2+3. В данном случае Prolog не выдаст ошибку, а разрешит выражение без постановки скобок.

```
?- 1 + 2 + 3 == +(1, +(2,3)). false ?- 1 + 2 + 3 == +(+(1,2), 3). true
```

- ▶ Prolog имеет представление об *ассоциативности* операторов.
- Операция сложения левоассоциативна. Это означает, что выражение справа от оператора сложения должно иметь строго меньший приоритет.
- Приоритет выражения равен приоритету его оператора или 0.
- ▶ Операторы =:= и == не имеют ассоциативности.

# Операторы Описание оператора

Определение нового оператора в Prolog выглядит следующим образом:

:- op(Precedence, Type, Name).

Соответственно, чтобы задать новый оператор, необходимо знать о нем три вещи:

- 1. Тип (префиксный, инфиксный или постфиксный).
- 2. Приоритет.
- 3. Ассоциативность.

# Операторы Описание оператора

В описании типа оператора f задает расположение функтора относительно аргументов, которые обозначаются буквами x или y.

Буквой x обозначается аргумент, приоритет которого должен быть строго меньше приоритета самого оператора, тогда как буквой y обозначается аргумент, приоритет которого может быть меньше либо равным приоритету оператора. Таким образом, оператор типа yfx — это инфиксный оператор, обладающий левой ассоциативностью, а оператор xfx — инфиксный оператор, не обладающий ассоциативностью.

#### Операторы

#### Описание оператора

Типы и приоритеты некоторых встроенных операторов.

```
:- op(1200, xfx, [:-, ->]).
:- op(1200, fx, [:-, ?-]).
:- op(1200, xfy, [;]).
:- op(1000, xfy, [',']).
:- op(700, xfx, [=, is, =.., ==, \==, =:=, =\=, <, >, =<, >=]).
:- op(500, yfx, [+, -]).
:- op(500, fx, [+, -]).
:- op(300, xfx, [mod]).
:- op(200, xfy, [^]).
```