

prolog 简介

October 1, 2020

目录

1	prolog 简介	2
2	prolog 安装	2
3	prolog 语法	2
3.1	启动 prolog	2
3.2	常量, 变量	3
3.3	关系, 属性	3
3.4	规则	3
3.5	比较	4
3.6	Setof	4
3.7	查询	5
4	样例	6
4.1	阶乘	6
4.2	Fibonacci	7
4.3	Hanio	8

1 prolog 简介

Prolog 是一种逻辑编程语言。它创建在逻辑学的理论基础之上，最初被运用于自然语言等研究领域。现在它已广泛的应用在人工智能的研究中，它可以用来建造专家系统，自然语言理解，智能知识库等。

目前来说，Prolog 主要用在人工智能和计算机语言的研究领域。有别于一般的过编程语言，prolog 的程序是基于谓词逻辑的理论。最基本的写法是定立物件与物件之间的关系，之后可以用询问目标的方式来查询各种物件之间的关系。系统会自动进行匹配及回溯，找出所询问的答案。

2 prolog 安装

具体下载可去 <https://www.swi-prolog.org/Download.html> 下载安装，根据系统不同自行选择。

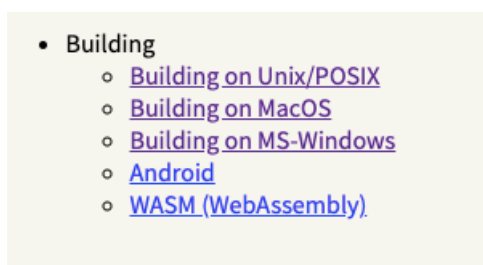


图 1: 根据不同系统自行选择

3 prolog 语法

3.1 启动 prolog

Linux 和 Mac 都可以通过在控制台输入 `swipl` 启动 prolog，window 系统在搜索框输入 prolog，点击图标即可进入。当你看到 `?-` 的时候，你就成功了。

`?-` 是命令提示符，我们来看一个例子：

```
?- write("Hello World!").  
Hello World!  
true.
```

prolog 所有的语句都会用 `.` 来标识结束。如果想要换行，可以在中间加入 `nl`。退出可以使用 `halt` 命令。

```
?- write("Hello"), nl, write("world!").
Hello
world!
true.
```

3.2 常量，变量

小写字母开头的就是常量，大写字母开头的就是变量，如： `abc`，这是常量。 `Abc`，这是变量。

```
?- write(abc).
abc
true.

?- write(Aewhfrui).
_14070
true.
```

3.3 关系，属性

两个常量之间的关系，我们可以使用小括号来标识，如 `mike` 是 `jack` 是爸爸，可以表示成： `father(mike, jack).`，这只是单方面的关系，反过来是不一定成立的。 `friend(x, y).` `x` 是 `y` 的朋友，但 `y` 不一定是 `x` 的朋友（至少 `prolog` 不这么认为）。如果要用 `friend` 来表达 `x, y` 是朋友，则需要写两遍了。 `friend(x, y). friend(y, x).`

两个常量之间是用小括号表达，但是如果是只有一个参数，那就表示该常量拥有这个属性。如 `male(jack).`，`jack` 拥有男性这个属性。

3.4 规则

规则也就是推理的依据，我们可以根据规则从一个已有的结论推理出另外一个结论。如 `x` 和 `y` 是朋友，我们需要重复两遍：

```
friend(jack, mike).
friend(mike, jack).
```

如果使用规则，我们可以写成：

上述代码的 `X`，`Y` 都是大写，所以是变量，符号 `:-` 代表了推理关系，和蕴含 `<-` 意思相同，只要右边表达式为真，左边就可以满足。所以如果加上这条规则，只需要写 `friend(jack, mike).` 就可以表示 `jack` 和 `mike` 是朋友了。如果一条规则需要应用多个判断条件，如表示 `X` 是 `Y` 的儿子：

```
friend(X,Y):- friend(Y,X).
```

```
son(X,Y):-male(X), ((father(Y, X);mother(Y,X))).
```

X 是 Y 的儿子首先要求 X 是男生，其次 Y 可能是 X 的父亲也可能是母亲，这里就存在了一个或的关系。在 prolog 中，我们使用 `,` 和 `;` 表达“且”和“或”的关系。

如果我们需要对某个条件做否定，比如我们定义单相思，相思用谓词 `love(X,Y)` 来定义。于是单相思可以定义成：

```
onesidelove(X,Y):-love(X,Y), \+ love(Y,X).
```

其中，`\+` 后面紧跟的条件如果是 false 才能匹配当前的规则。

3.5 比较

我们需要知道两个比较操作符号 `=` 和 `\=`

```
1 X = a, X = b.  
2 X = a, Y = X.
```

第一个会返回 false。如果变量没有被初始化，而等号的另一边是常量，这个时候常量就会赋值给变量；如果变量已经被初始化完成了，那么等号就会起比较的作用了。X = a 中 X 没有被赋值，所以 X = a 相当于把 a 赋值给 X。X = b 要执行时 X 已经被 a 赋值了，所以等于号起了比较的作业，X = b 返回 false。

第二个返回 Y = a，相当于是赋值，首先 X 没有被初始化，所以 X 会被赋值 a，Y 也没有被初始化，而 X 被初始化了，Y 也被初始化成了 a。

```
1 X = a, X \= a.
```

返回 false, 'X = a' 会把 a 赋值给 X, 然后对比 X 和 a, `\=` 表示如果不等则返回 true。

3.6 Setof

现在存在一个知识库如下所示。

```
1 age(peter, 7).  
2 age(ann, 5).  
3 age(pat, 8).  
4 age(tom, 5).
```

```

5 age(ann, 5).
6
7 like(jack, ann).
8 age(X, 8) :- like(X, ann).

```

我们可以使用 `Setof` 来获取所有具有 Age 属性的孩子.(也 `age(X, Y).`)

```

1 ?- setof(Child, age(Child, Age), Results).
2 Age = 5,
3 Results = [ann, tom] ;
4 Age = 7,
5 Results = [peter] ;
6 Age = 8,
7 Results = [jack, pat].

```

任何出现在“`age(Child, Age)`”中的变量（如 `Child`, `Age`），那个没有出现在第一个参数变量里面的（如 `Age`），“`setof`”会根据这个参数返回所有的可能性。

我们可以通过另外一种方式完成:

```

1 ?- setof(Age/Child, age(Child, Age), Results).
2 Results = [5/ann, 5/tom, 7/peter, 8/jack, 8/pat].

```

如果我们不关心分类，只想返回所有的结果。

```

1 ?- setof(Child, Age^age(Child, Age), Results).
2 Results = [ann, jack, pat, peter, tom].

```

可以解释成：我们要寻找所有具有年龄属性的孩子，并把结果放到 `Results` 中。

3.7 查询

规则既然已经定义好了,那我们就应该把规则导进来。先写好一个脚本 `rules.pl`,然后通过 `?- [rules]` 导入脚本。(如果你不知道你的 `prolog` 默认读取文件的路径, 可以用 `?- pwd` 查看路径)

```

friend(jack, mike).
like(a,b).
friend(X,Y):-like(X,Y).

love(jack, mike).
onesidelove(X,Y):-love(X,Y), \+ love(Y,X).

```

图 2: rules.pl 内容

```

?- pwd.
% /Users/GreenArrow/
true.

?- [rules].
true.

```

图 3: 先查看 prolog 默认文件路径，把 rules.pl 放置到该路径下，再用 [rules] 命令读取

接下来我们查询即可。

```

?- friend(a, b).
true.

?- friend(jack, mike).
true .

?- onesidelove(jack,mike).
true.

```

返回 true. 则说明查找成功。还可以查询 jack 的朋友有哪些:

```

?- friend(jack, Who).
Who = mike .

?- |

```

4 样例

4.1 阶乘

```

1 factorial(N){
2     if(N == 0 || N == 1) return 1;
3     return factorial(N-1) * N;
4 }

```

首先，我们要给出初始条件，当 N 为 1 或者是 0 时需要返回 1。

```

1 factorial(1, 1).
2 factorial(0, 1).

```

当 $N > 1$, $N = N - 1$, 返回 $N * \text{factorial}(N-1)$. 但这里是 $\text{factorial}(N, \text{Return})$, prolog 没有返回，所以我们需要先计算 $\text{factorial}(N-1, \text{Return1})$, 然后 $\text{Return} = \text{Return1} * N$.

```

1 factorial(N,Ret) :- N > 1, N1 is N - 1, factorial(N1, Ret1), Ret is N *
    Ret1.

```

4.2 Fibonacci

```

1 fibonacci(N){
2     if(N == 1 || N == 2) return 1;
3     return fibonacci(N-1) + fibonacci(N-2);
4 }

```

相似的，我们先给出初始条件。

```

1 fibonacci(1, 1).
2 fibonacci(2, 1).

```

当 $N > 2$, $\text{fibonacci}(N-1) + \text{fibonacci}(N-2)$, 但这里是 $\text{fibonacci}(N, \text{return})$, $N1 = N-1$, $N2 = N-2$, 先计算 $\text{fibonacci}(N1, \text{Return1})$ 和 $\text{fibonacci}(N2, \text{Return2})$ 得到 Return1 和 Return2 , $\text{Return} = \text{Return1} + \text{Return2}$ 。

```

1 fib(N,Ret) :- N > 2, N1 is N - 1, N2 is N - 2, fib(N1,Prv1), fib(N2,Prv2),
    Ret is Prv2 + Prv1.

```

如果 $N > 2$, 然后计算 $\text{fib}(N1, \text{Prv1})$, $\text{fib}(N2, \text{Prv2})$. $\text{Ret} = \text{Prv2} + \text{Prv1}$ 就是最后的结果。

4.3 Hanio

```
1 move(N, A, B, C){
2     if (N==1){
3         move A to C;
4     }
5     else
6     {
7         move(N-1,A,C,B);
8         move A to C;
9         move(N-1,B,A,C);
10    }
11 }
```

如果 $N == 1$, 我们可以直接把物体从 A 移动到 C, 不需要借助任何东西。但如果 $N > 1$, 我们必须首先把 $N-1$ 个物体借助 C 从 A 移动到 B, 然后把最后一个物体直接从 A 移动到 C. 最后, 重新把 $N-1$ 个物体从 B 借助 A 移动到 C。

定义要解决的物体:

```
1 hanio(N) :- move(N, a, b, c).
```

我们应该把 N 个物体从 A 移动到 C。

特别的,

```
1 move(1,A,_,C):-inform(A,C).
```

当只有一个物体, 我们不需要借助任何东西就可以直接从 A 移动到 C。

```
1 move(N,A,B,C):-N1 is N-1,move(N1,A,C,B),inform(A,C),move(N1,B,A,C).
```

下一步, 我们将 $N-1$ 个物体从 A 移动到 B 借助 C (`move(N1,A,C,B)`), 然后把最后一个从 A 移动到 C(`inform(A,C)`), 最后又重新把 $N-1$ 个物体从 B 移动回 C(`move(N1,B,A,C)`).

定义 inform 函数:

```
1 inform(Loc1,Loc2):-nl,write('from '),write(Loc1),write(' to '),write(Loc2).
```