

2 ?- 5 + 2 == 7 . false.

复合项:如果 $T_1,T_2,...,T_n$ 是项,则F ($T_1,T_2,...,T_n$)也是一个项,其中F称为含子名(functor name),遵循与原子相同的语法规则。F /N称为复合项的主函子

一些需要明确的东西

X	Х	'x'	"x"	[x]
变量	原子	原子	列表	列表

```
1 ?- X == x.
false.
2 ?- x == 'x'.
true.
3 ?- 'x' == "x".
false.
4 ?- "x" == [x].
true.
```

```
10 ?- _ == x.
false.

11 ?- ['南','京','大','学'] == "南京大学".
true.

12 ?- 南京大学 == '南京大学'.
true.
```

一些需要明确的东西

predicate (谓词) vs functor (函子) vs function (函数)

- predicate (谓词)
 - 由一组子句定义,其中子句是事实/规则
 - 任意子句为真,则整个谓词为真
- functor (函子)
 - 只是用来构造复合项的标签,但并不会执行什么操作
- function (函数)
 - Prolog 核心无专门概念,算术运算的"函数"由可求值函子(evaluable functor)+ is/2 实现,其它"函数"只能伪装成返回值的谓词

- 基本项(Ground): 不含变量的项
- 部分实例化项(partially instantiated): 子项中包含变量的复合项

Prolog的动态性

- 1. 用原子zero代表0
- 2. 用复合项s(X)表示X的后继
- 3. 可以用s(s(s(zero)))表示数字3

列表

- 列表是项的特例
- 定义
 - 1. 原子[]是一个列表,表示空列表。
 - 2. 如果LS是一个列表,那么项'.'(L, LS)也是一个列表
- 简写
 - 1. 列表'.'(a, '.'(b, '.'(c, [])))也可以写为[a,b,c]。
 - 2. 项'.'(L,LS)也可以写成[L|LS]
 - 3. 这些符号可以以任何方式组合。例如,项[a,b|LS]是列表当且仅当LS是列表

```
4 ?- .(a, .(b, [])) == [a, b].
ERROR: Type error: `dict' expected, found `b' (an atom)ERROR: In:
ERROR: [15] throw(error(type_error(dict,b),_1578))
ERROR: [12] '<meta-call>'(user:user: ...) <foreign>
ERROR: [11] toplevel_call(user:user: ...) at f:/program files/swipl/boot/toplevel.pl:1317
ERROR:
ERROR: Note: some frames are missing due to last-call optimization.
ERROR: Re-run your program in debug mode (:- debug.) to get more detail.
```

思考

```
1. [a,b|[]] == [a, b].
```

- 2. [a|b] == [a, b].
- 3. [a|[b]] == [a, b].

```
5 ?- [a,b|[]] == [a, b].
true.
6 ?- [a|b] == [a, b].
false.
7 ?- [a|[b]]== [a, b].
true.
```

什么时候适合使用列表?

- 1. 任意多个元素
- 2. 可以有0元素
- 3. 元素顺序重要
- 4. 同一类元素

如果元素数目为定值,用什么比较好?

谓词!

因为谓词推理能力更强,并且更节省内存空间!

对子(pairs)

• 定义: 对是具有主函子(-)/2 的项。例如,项-(A, B)表示元素A和B的对。在 Prolog 中,(-)/2定义为中缀运算符。因此,该项可以等效地写为 A-B

常见用途

• 排序!,可以使用标准谓词keysort进行实现!

```
11 ?- keysort([3-x, 1-y, 2-z], Sorted).
Sorted = [1-y, 2-z, 3-x].
```

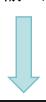
关联列表(Association lists)

- 定义方式
 - 空树用原子t表示
 - 内部节点用复合项t(Key, Value, Balance, Left, Right)表示, 其中:
 - Key和Value表示键值关联
 - Balance是表示平衡条件的原子,如<,=,>表示左右子树节点数关系
 - Left和Right是AVL子树
- 功能
 - 许多 Prolog 系统提供关联列表,支持比线性时间更快的元素访问,通常基于平衡树(如 AVL 树)实现。

Swilog使用关联列表的示例

代码

输出



```
1 ?- demo assoc.
After inserts: t(banana,5,-,t(apple,3,-,t,t),t(orange,2,-,t,t))
banana = 5
deleted apple, value was 3
current pairs: [banana-5,orange-2]
built from list: t(b,2,-,t(a,1,-,t,t),t(c,3,-,t,t))
merged back: t(banana,5,>,t,t(orange,2,-,t,t))
true.
current pairs: [banana-5,orange-2]
built from list: t(b,2,-,t(a,1,-,t,t),t(c,3,-,t,t))
merged back: t(banana,5,>,t,t(orange,2,-,t,t))
true.
built from list: t(b,2,-,t(a,1,-,t,t),t(c,3,-,t,t))
merged back: t(banana,5,>,t,t(orange,2,-,t,t))
true.
true.
```

```
% demo_assoc.pl
:- use_module(library(assoc)).
% demo assoc/0 演示常用操作
demo_assoc :-
   empty assoc(T0),
   % 2. 插入/更新键-值对
   put_assoc(apple, T0, 3, T1),
   put assoc(banana, T1, 5, T2),
   put_assoc(orange, T2, 2, T3),
   format('After inserts: ~w~n', [T3]),
   ( get_assoc(banana, T3, BV) ->
       format('banana = ~w~n', [BV])
   ; format('banana not found~n') ),
   % 4. 删除
        del assoc(+Key, +TreeIn, -Value, -TreeOut)
   ( del_assoc(apple, T3, AV, T4) ->
       format('deleted apple, value was ~w~n', [AV])
   ; format('apple not found~n') ),
   % 5. 转回键-值列表(按 Key 升序)
        assoc_to_list(+Tree, -Pairs)
   assoc_to_list(T4, Pairs),
   format('current pairs: ~w~n', [Pairs]),
   % 6. 从列表快速构造
   list to assoc([a-1, b-2, c-3], A5),
   format('built from list: ~w~n', [A5]),
   % 7. 合并: 可以把一个 assoc 拆成 list, 再 foldl put_assoc
   fold1(
     {T4}/[K-V, Tin, Tout]>>put_assoc(K, Tin, V, Tout),
     Pairs.
     T4,
                  % 初始树
     MergedTree
   format('merged back: ~w~n', [MergedTree]).
```

Prolog没有哪些东西?

没有字符串! 但是有字符列表!

```
3 ?- "hello world!" == [h,e,l,l,o,' ',w,o,r,l,d,!].
true.
3 ?- 'hello world!' == [h,e,l,l,o,' ',w,o,r,l,d,!].
false.
```

- 1. Richard O'Keefe 在《Prolog 库提案》中已有精辟论述:字符串是错误的选择,几乎所有涉及字符串处理的场景,最合理的做法是尽早将字符串转换为树结构(Prolog 擅长处理树)。
- 2. 在 Prolog 中,字符串的自然表示是字符列表(单字符原子的列表)。若将 Prolog 标志double_quotes设为chars,双引号字符串会自动解释为字符列表。

Prolog没有哪些东西?

没有数组! 但是有列表!

逻辑编程不支持<mark>破坏性修改</mark>。在 Prolog 中,数据结构的变化通过谓词描述前后 状态的关系,因此纯修改通常需要复制数据,至少带来对数级开销(如复制平衡 树的子树)

思考:数组和列表到底有什么区别?

- 访问复杂度,数组O(1),列表O(k)
- 存储结构,数组连续,列表不一定
- 长度动态性,列表优于数组(一般情况下)

类型测试

- 标准测试类型谓词
 - atom/1、integrate/1、compound/1等
 - 如果一个谓词对于某个更"通用"(less instantiated)的参数失败,而对更 "具体"(more instantiated)的参数成功,就破坏了单调性。
- 新型测试类型谓词
 - ..._si/1、must_be/2、can_be/2等
 - 实现了具有所需逻辑属性的类型测试

```
5 ?- atom(X).
false.
6 ?- X = a, atom(X).
X = a.
```

```
1 ?- atom_si(X).

ERROR: Unknown procedure: atom_si/1 (DWIM could not correct goal)

2 ?- can_be(atom, X).

ERROR: Unknown procedure: can_be/2 (DWIM could not correct goal)

^ Exception: (4) setup_call_cleanup('$toplevel':notrace(call_repl_loop_hook(begin, 0)), '$toplevel':'$query_loop'(0), '$toplevel':notrace(call_repl_loop_hook(end, 0))) ?

creep

3 ?- must_be(atom, X).

ERROR: Arguments are not sufficiently instantiated

ERROR: In:

ERROR: [15] throw(error(instantiation_error,_162))

ERROR: [1] toplevel_call(user:user: ...) at f:/program files/swipl/boot/toplevel.pl:1317

ERROR:

ERROR: Note: some frames are missing due to last-call optimization.

ERROR: Re-run your program in debug mode (:- debug.) to get more detail.

^ Exception: (4) setup_call_cleanup('$toplevel':notrace(call_repl_loop_hook(begin, 0)), '$toplevel':'$query_loop'(0), '$toplevel':notrace(call_repl_loop_hook(end, 0))) ?

creep

4 ?- X = x, must_be(atom, X).

X = x.
```

清晰的表述(clean representation)

- 好的Prolog代码:可以区分每个成分的种类与主函子
- 坏的Prolog代码:无法通过主函子区分成分的种类

例子

任务: 在prolog中表示一个满二叉树

<mark>方案一</mark>:leaf(L)表示叶子L, node(Left, Right)示一个节点及其两个子节点

<mark>方案二</mark>:只使用node(_, _)

假设想要表达一个只有1个根节点,2个叶子节点的二叉树,那么node(leaf(_), leaf(_))足够精确,而node(_, _)不再精确,

Prolog的阅读

声明式阅读(Declarative reading)

- Prolog 程序以声明的方式陈述了什么成立。Prolog 程序由子句组成,每个子句要么是事实,要么是规则。事实陈述了什么始终为真。规则陈述了在特定条件下什么为真。
- 这种阅读 Prolog 程序的方式也称为 推导式阅读(concluding reading)。
- 优点: 描述清晰、易于理解和使用——你只需陈述在何种条件下什么成立, Prolog 引擎会自动为你搜索解。
- 缺点: 无法解释为何逻辑等价的程序变体在性能或可终止性方面会有差异。

示例

list_list_together([], Bs, Bs).

list_list_together([A|As], Bs, [A|Cs]) :-

list_list_together(As, Bs, Cs).

- 1. 空列表 [] 与任意列表 Bs 的拼接就是 Bs 本身。
- 2. 如果列表 As 与 Bs 的拼接是 Cs, 那么对于任意元素 A, 列表 [A|As] 与 Bs 的 拼接就是 [A|Cs]

Prolog的阅读

过程式阅读(Procedural reading)

----考虑 Prolog 引擎的实际计算策略。

调用Prolog谓词和其他语言的区别

- 1. Prolog 变量是真正的变量,可能未绑定或只部分实例化——大多数其他语言的变量不允许这样。
- 2. Prolog 内置回溯(backtracking)机制,会穷举地尝试所有备选分支。
- 优点: 能够解释不同程序变体之间的性能差异与终止性质。
- <mark>缺点</mark>:从过程角度理解 Prolog 程序要比理解其他语言的控制流困难得多,需要 考虑变量的实例化状态、变量之间的别名(aliasing)、回溯时出现的可选分支。

示例

?- list_list_together([x,y], [z], Cs).

Prolog的阅读

程序切片(Program Slicing)

程序切片是一种简单而强大的技术,它利用纯 Prolog 的一些非常通用的性质来研究对程序进行泛化 (generalization) 和特化 (specialization) 时所产生的影响。

性质

- 删除某个目标(goal)最多只能使程序变得更通用(more general),绝不会变得更具体(more specific);
- 删除某个子句(clause)最多只能使程序变得更具体,绝不会变得更通用;
- 在规则中任意两目标之间插入 false/0,可以让我们忽略该点之后所有目标的过程效应。

示例

```
list_length([_|Ls], N) :-
    list_length(Ls, N0),
    N #> 0,
    N #= N0 + 1.
list_length([], 0).
```

- 当列表已充分实例化时,该谓词表现正常
- 但对于最通用的查询,它不会产生任何解,也不会终止。

Prolog的全局变量?

没错! Prolog没有全局变量!,一般使用谓词进行信息的传递。

原因

设想如果存在一个可被谓词修改的全局状态,它将与我们对"关系"(relation)应有的预期产生根本冲突。例如,当以关系来编程时,我们期望:

- 能够反向使用同一个关系;
- 能够单独推理某个关系,支持声明式测试;
- 同一个关系被多次调用时,其含义完全一致;
- 回溯时所有改动都能自动撤销;
- 在并行计算中天然线程安全;

当然, Prolog 也提供了修改全局数据库的手段, 例如 assertz/1 可以动态地断言新子句。 但这种方式不被提倡, 视为额外手段

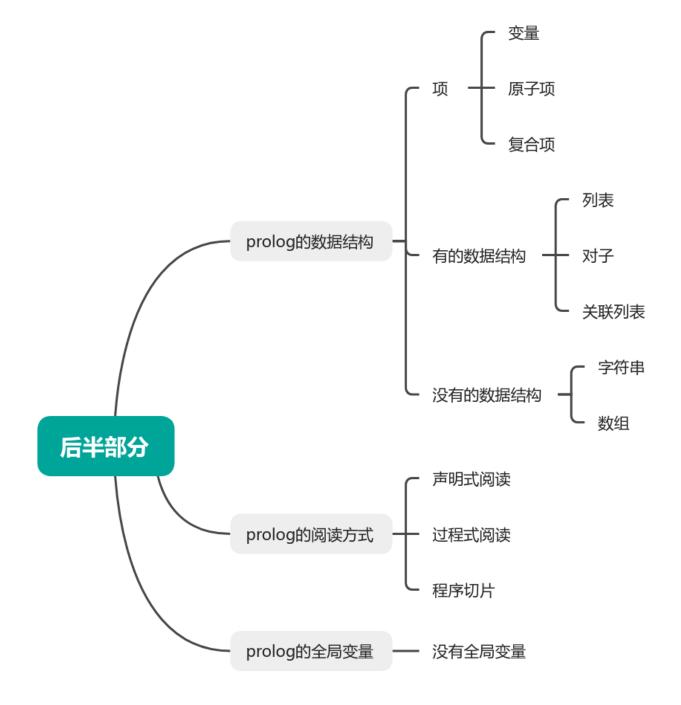
Prolog的全局变量?

示例

```
累加器的C++代码
int sum = 0;
for (i = 0; i < n; i++) sum += a[i];
```



```
% 对外接口,只需两个参数
sum_list(List, Sum):-
sum_list(List, 0, Sum).
% 递归终止
sum_list([], Acc, Acc).
% 递归推进: Acc0→Acc1
sum_list([X|Xs], Acc0, Sum):-
Acc1 is Acc0 + X,
sum_list(Xs, Acc1, Sum).
```



感谢聆听