

Лекция 4

Списки. Встроенные предикаты.

Содержание

- [4.1 Списки](#)
- [4.1.1 Представление списка диаграммой](#)
- [4.1.2 Выделение головы и хвоста списка](#)
- [4.1.3 Шаблоны списков](#)
- [4.1.4 Определения отношений через cons форму списка](#)
- [4.2 Процедуры обработки списков](#)
- [4.2.1 member](#)
- [4.2.2 append](#)
- [4.2.3 Применение append](#)
- [4.2.4 reverse](#)
- [4.2.5 Длина списка](#)
- [4.3 Встроенные предикаты](#)
- [4.3.1 Простые встроенные предикаты ввода-вывода.](#)
- [4.3.2 Процедурный смысл встроенных предикатов ввода-вывода.](#)
- [4.4 Ввод-вывод списков.](#)
- [4.4.1 Ввод-вывод списка как термина.](#)
- [4.4.2 Поэлементный ввод-вывод списка.](#)

4.1 Списки

Списки - такая же важная структура данных в Прологе, как и в Лиспе.

Список в Лиспе (**a b c d**) (**1 2 (3)**)
записывается на Прологе [**a,b,c,d**] [**1,2,[3]**]

т.е. элементы записываются в квадратных скобках через запятую.

Элементами списка могут быть любые термы.

Пустой список - не **nil**, а **[]**.

4.1.1 Представление списка диаграммой.

Список в лиспе можно представить через функцию **cons**

(cons ' a ()) => (a)

или

[|]
**/ **
a ()

или

a. ()

В Прологе функции **cons** соответствует функтор **"."** (точка).

$.(a, [])$ соответствует $[a]$, это другая форма записи или



Отвественно список $[a, b, c]$ представляется как структура $.(a, .(b, .(c, []))$ или в виде дерева, или диаграммой "виноградная лоза"

Список в виде дерева

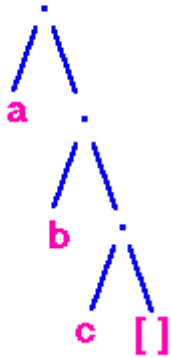
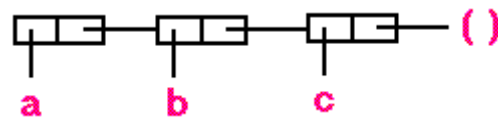


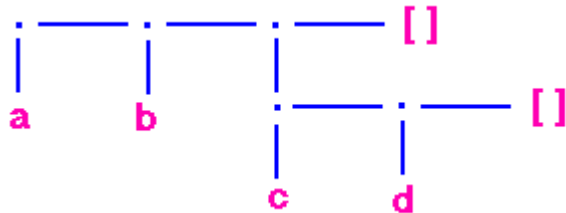
Диаграмма "виноградная лоза"



В лиспе :



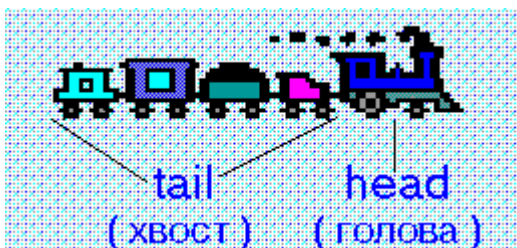
Для вложенных списков $[a, b, [c, d]]$



- на верхнем уровне три элемента

- на втором уровне два элемента.

4.1.2 Выделение головы и хвоста списка



Первый элемент списка - голова.

Список без головы - хвост.

Главной операцией при работе со списками является **расщепление списка на голову и хвост**.



В Лиспе для этого используются функции **car** и **cdr**.

В Прологе имеется специальная форма представления списка, называемая **cons**-формой записи:

$[Head|Tail]$ или $[H|T]$ $[a|[]] = [a]$

При конкретизации формы списком **H** сопоставляется с головой списка, а **T** - с хвостом.

Например

$p([a,b,c]).$



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

yes

$X=a$

$Y=[b,c]$

Таким образом выделяются одновременно голова списка и хвост.

Рассмотрим сопоставление двух списков :

Список 1	Список 2 [H T]	
	H	T
$[[a,b].c]$	$[a,b]$	$[c]$
$[1.[2,3]]$	1	$[[2,3]]$
$[a(c).b(d)]$	$a(c)$	$[b(d)]$
$[A \text{ is } 2+3, B \text{ is } 1+1]$	$A \text{ is } 2+3$	$[B \text{ is } 1+1]$
$[]$	нет решений	

Список 1	Список 2	
$[a, b, c, d]$	$[X, H T]$	$X = a$ $H = b$ $T = [c, d]$
$[a, X b]$	$[Y, a _]$	$X = a$ $Y = a$
$[a, b, c]$	$[X, Y]$	нет решений

4.1.3 Шаблоны списков.

Шаблон (образец) списка -это форма описания множества (семейства)списков, обладающих определенными свойствами.

Например:

Шаблон списка $[X|Y]$ описывает любой список,состоящий не менее чем из одного элемента.

Шаблон $[X,Y|Z]$ - список, состоящий не менее чем из двух элементов.

Шаблон $[b|Z]$ - список, первым элементом которого является b.

Шаблон $[Y,X,Z]$ - список из трех элементов.

Шаблоны списка используются при описании процедур работы со списками.

4.1.4 Определения отношений через cons форму списка

Задача 1: Определить отношение `replace_first`, которое заменяет первый элемент списка новым

Например



```
?-replace_first([a,b,c],w,X).
X=[w,b,c]
```

Это отношение:

```
replace_first([H|T],A,[A|T]). или
replace_first([_|T],A,[A|T]).
```

Что будет ответом для следующего вопроса ?



```
?-replace_first([_|T],A,[a,b,c]).
```

4.2 Процедуры обработки списков

Процедура в прологе - это совокупность предложений с головами, представленными одинаковыми термами.

Для обработки списков используются типовые процедуры, аналогичные функциям лиспа.

4.2.1 member

Проверяет принадлежность элемента списку.

```
member(X, L)
```

Если **X** принадлежит **L**, то истина и ложь в противном случае.

С точки зрения декларативного смысла:

1. **X** принадлежит списку, если **X** совпадает с головой списка.
2. **X** принадлежит списку, если **X** принадлежит хвосту списка.

Можно записать:

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

С точки зрения процедурного смысла - это **рекурсивная процедура**.

Первое предложение терминальное условие.

Когда хвост будет равен [] проверка остановиться.

Второе предложение рекурсивное.

Сокращение списка происходит за счет взятия хвоста (**cdr-рекурсия**).

Примеры применения



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

Yes

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

Yes

X = a

X = b

X = c

Ответьте на вопрос:



?-member(a, X).

4.2.2 append

Используется для соединения двух списков. т.е

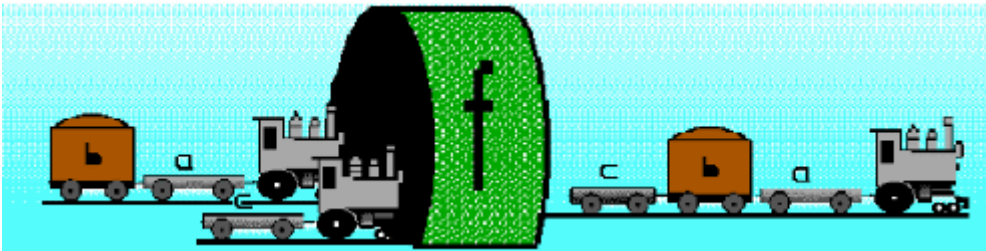
append(L1, L2, L3)

L1 и **L2** - списки, а **L3** - их соединение.



?-append([a, b], [c], [a,b,c]).

Yes



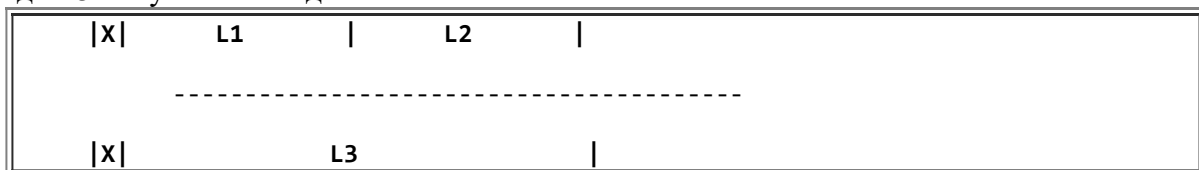
Для определения процедуры **append** используем два предложения:

1. Если присоединить пустой список [] к списку **L**, то получим список **L**.

append([], L, L).

append([X|L1], L2, [X|L3]) :- append(L1, L2, L3).

2. Если присоединить не пустой список **[X|L1]** к списку **L2**, то результатом будет список **[X|L3]**, где **L3** получается соединением **L1** к **L2** :



С точки зрения процедурной семантики

первое предложение - **терминальное условие**,

второе - **рекурсивное с хвостовой рекурсией**.

Рассмотрим примеры применения



?-append([a], [b, c], L).

L=[a, b, c]

?-append([a], L, [a, b, c]).

L=[b, c]

?-append(L, [b, c], [a, b, c]).

L=[a]

Можно использовать для разбиения



?-append(L1, L2, [a, b, c]).

L1=[]

L2=[a, b, c];

L1=[a]

L2=[b, c];

L1=[a, b]

L2=[c];

L1=[a, b, c]

L2=[]

4.2.3 Применение append

Процедуру **append** можно использовать для поиска комбинаций элементов. Например можно выделить списки слева и справа от элемента



?-append(L, [3|R], [1, 2, 3, 4, 5]).

L=[1, 2]

R=[4, 5]

Можно удалить все, что следует за данным элементом и этот элемент тоже:



?-L1=[a, b, c, d, e], append(L2, [c|_], L1).

L1=[a, b, c, d, e]

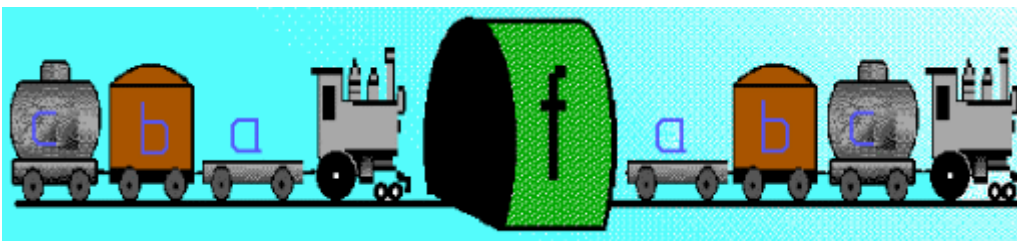
L2=[a, b]

Можно определить процедуру ,выделяющую последний элемент в списке:

last(X, L):-append(_, [X], L).

4.2.4 reverse

Процедура **reverse** обращает список.



1. Пустой список после обращения - пустой.

```
reverse([], []).
```

2. Обратить список $[X|L1]$ и получить список $L2$ можно, если обратить список $L1$ в $L3$ и в хвост ему добавить X

```
reverse([X|L1], L2):-reverse(L1, L3),
```

```
append(L3, [X], L2).
```

```
reverse([X|L1], L2):-reverse(L1, L3),
```

```
append(L3, [X], L2).
```

4.2.5 Длина списка

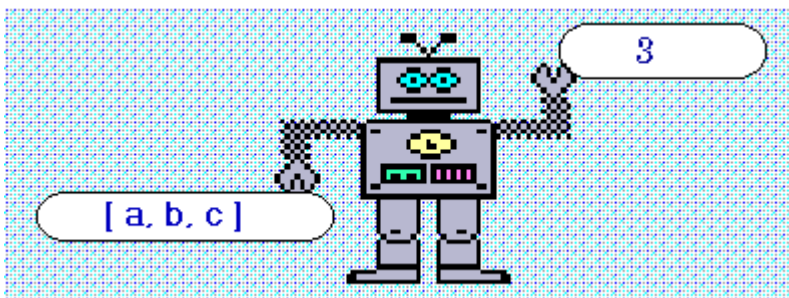
Можно, используя рекурсивный вызов, легко посчитать длину списка:

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

```
length([X|L], N):-length(L, M), N is M+1.
```



```
?-length([a, b, c], N).  
N=3
```



4.3 Встроенные предикаты

До сих пор мы получали ответы в форме предлагаемой прологом:

1. печатались значения переменных присутствующих в вопросе;
2. вопросы полностью записывались после запроса "?-".

Однако можно задавать вопросы и получать ответы в произвольной форме.

Для этого достаточно использовать т.н. встроенные предикаты.

Встроенные предикаты - предикаты исходно определенные в прологе, для которых не существует процедур в базе данных.

Когда интерпретатор встречает цель, которая сравнивается с встроенным предикатом, он вызывает встроенную процедуру.

Встроенные предикаты обычно выполняют функции не связанные с логическим выводом.

При сопоставлении строенные предикаты обычно дают побочный эффект, который не устраняется при бэктрекинге.

4.3.1 Простые встроенные предикаты ввода-вывода.

Встроенные предикаты обеспечивают возможности ввода-вывода информации:

1. **write/1** - этот предикат всегда успешен. Когда вызывается, то побочным эффектом будет вывод значения аргумента на экран. При бэктрекинге предикат дает неудачу. Бэктрекинг не сбрасывает побочный эффект.
2. **nl/0** - этот предикат всегда успешен. Когда вызывается, то побочным эффектом будет перевод на следующую строку. При бэктрекинге предикат дает неудачу. Бэктрекинг не сбрасывает побочный эффект.
3. **tab/1** - этот предикат всегда успешен. Когда вызывается, то побочным эффектом будет печать коли- чество пробелов заданное аргументом. Аргумент должен быть целым. При бэктрекинге предикат дает неудачу. Бэктрекинг не сбрасывает побочный эффект.
4. **read/1** - этот предикат читает терм , который вводится с клавиатуры и заканчивается точкой. Этот терм сопоста- вляется с аргументом. При бэктрекинге предикат дает неудачу. Бэктрекинг не сбрасывает побочный эффект.

Например,

```
pr1:- read(X),nl,write('X='),tab(2),write(X).
```

При вызове



?-pr1.

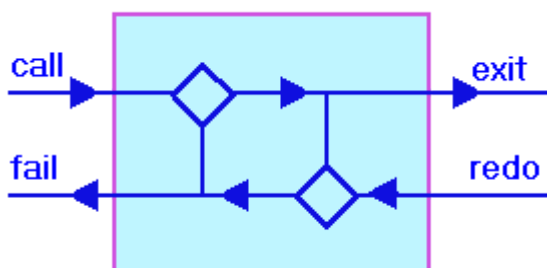
последовательность термов читает значение X,переводит строку,печатает 'X=',пропускает два пробела и печатает значение X.

4.3.2 Процедурный смысл встроенных предикатов ввода-вывода.

Определяя встроенные предикаты мы писали: "этот предикат всегда успешен. Когда вызывается, то побочным эффектом будет... При бэктрекинге предикат дает неудачу. Бэктрекинг не сбрасывает побочный эффект."

Обычно в прологе вход в цель возможен через **"call"** при вызове и через **"redo"** при бэктрекинге.

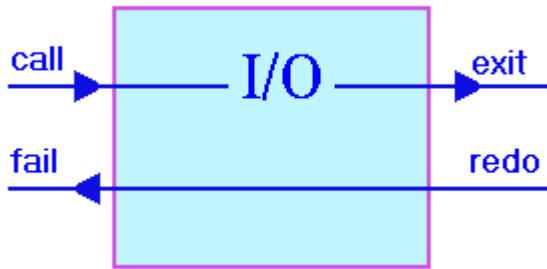
Цель имеет внутреннюю структуру:



Первый ромб - решение при вызове **call**.

Второй ромб - решение при сбросе **redo**.

Для встроенных предикатов нет внутренних точек решения внутри цели. Она представляется в виде:



Таким образом проход через
встроенный предикат будет :
или **call - exit**,
или **redo - fail**.

4.4 Ввод-вывод списков.

Для ввода-вывода списков возможны следующие два способа.

4.4.1 Ввод-вывод списка как терма.

При этом способе список рассматривается как один терм.

Например, процедура:

```
pr:-write('Введите список L:'),nl,
    read(L),nl,
    write('Список L='),
    tab(2), write(L),nl.
```

При вызове цели



?-pr.

она будет выполняться следующим образом:

```
Введите список L:
[a,b,c,d].
Список L= [a,b,c,d]
```

4.4.2 Поэлементный ввод-вывод списка.

Данный способ может быть организован с помощью рекурсивно определенных процедур.

```
read_list([X|T]):-write('Введите элемент: '),
                  read(X),
                  X\==end,!,
                  read_list(T).
```

end - терм , означающий конец списка.

```
read_list([]).
write_list([]):-nl.
```

```
write_list([H|T]):-write(H),  
                    tab(2),  
                    write_list(T).
```

Тогда после вызова цели:



```
?-read_list(L),nl,write('Список='),nl, write_list(L).
```

Возникает следующий диалог:

```
Введите элемент: a.  
Введите элемент: b.  
Введите элемент: c.  
Введите элемент: d.  
Введите элемент: end.
```

```
Список= a b c d
```
