

Министерство науки и высшего образования Российской Федерации Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение высшего образования

«Московский государственный технический университет имени Н.Э. Баумана

(национальный исследовательский университет)» (МГТУ им. Н.Э. Баумана)

ФАКУЛЬТЕТ	«Информатика и системы управления»
КАФЕДРА	«Программное обеспечение ЭВМ и информационные технологии»

Отчёт

то поборожений робоже **№17**

	по лаооратор	рнои раооте №17		
Название	«Обработка списков на Prolog»			
Дисциплина	«Функциональное и логическое программирование»			
Студент	ИУ7-65Б		Клименко А.К.	
		(подпись, дата)	(Фамилия И.О.)	
Преподавате.	ль		Толпинская Н.Б.	
		(подпись, дата)	(Фамилия И.О.)	

Введение

Цель работы — изучить способы организации, представления и обработки списков в программах на Prolog, методы создания эффективных рекурсивных программ обработки списков и порядок их реализации.

Для достижения поставленной цели необходимо решить следующие задачи:

- приобрести навыки использования рекурсии на Prolog, эффективного способа ее организации и прядка работы соответствующей программы.
 - Изучить особенность использования переменных при обработке списков.
- Изучить способ формирования и изменения резольвенты в этом случае и порядок формирования ответа.

Теоритические вопросы

1) Что такое рекурсия? Как организуется хвостовая рекурсия в Prolog? Как организовать выход из рекурсии в Prolog?

Ответ: Рекурсия – это один из способов организации повторных вычислений. Т.к. логическое программирование – не операторное, то рекурсия – это способ заставить систему использовать многократно одну и ту же процедуру. Хвостовая рекурсия в прологе организуется с помощью использования в определении знания того же знания.

2) Какое первое состояние резольвенты?

Ответ: первое состояние резольвенты представляет собой вопрос.

3) В каком случае система запускает алгоритм унификации? Каково назначение использования алгоритма унификации? Каков результат работы алгоритма унификации?

Ответ: алгоритм унификации запускается системой в случае необходимости проверить, подходит ли текущее правило в базе знаний для доказательства текущей цели. Результат алгоритма унификации представляет ответ да или нет. При ответе да результатом также является подстановка, сформированная в процессе работы алгоритма.

4) В каких пределах программы уникальны переменные?

Ответ: именованные переменные уникальны в пределах предложения, а анонимные переменные уникальны всегда.

5) Как применяется подстановка, полученная с помощью алгоритма унификации?

Ответ: все переменные, содержащиеся в постановке и в термах резольвенты, заменяются в резольвенте на соответствующие значения для этих переменных.

6) Как изменяется резольвента?

Ответ: при нахождении похдодящего правила для первого терма резольвенты он заменяется на тело правила.

7) В каких случаях запускается механизм отката?

Ответ: механизм отката запускается в случае, когда система попадает в тупиковое состояние – резольвента не пуста, но вся база знаний уже была просмотрена с целью подбора знания для текущей цели доказательства.

Задание

Используя хвостовую рекурсию, разработать эффективную программу, (комментируя назначение аргументов), позволяющую:

- 1. Найти длину списка (по верхнему уровню);
- 2. Найти сумму элементов числового списка;
- 3. Найти сумму элементов числового списка, стоящих на нечетных позициях исходного списка (нумерация от 0).

Убедиться в правильности результатов.

Для одного из вариантов ВОПРОСА и каждого задания составить таблицу, отражающую конкретный порядок работы системы.

Текст программы

```
1
    domains
 2
        num = integer
 3
        elemList = num*
 4
 5
   predicates
        length(num, elemList).
 6
 7
        sum(num, elemList).
 8
        sum_odd_id(num, elemList).
 9
10
    clauses
11
        length(0, []) :- !.
12
        length(R, [_|T]) :-
            length(R_1, T),
13
14
            R = R_1 + 1.
15
        sum(0, []) :- !.
16
17
        sum(R, [R]) :- !.
18
        sum(R, [H|T]) :-
19
            sum(R1, T),
            R = H + R1.
20
21
22
        sum_odd_id(0, []) :- !.
        sum_odd_id(0, [_]) :- !.
23
        sum_odd_id(R, [_, R]) :- !.
24
25
        sum_odd_id(R, [_, H|T]) :-
26
            sum_odd_id(R1, T),
27
            R = R1 + H.
28
29
    goal
30
        sum_odd_id(R, [1, 2, 3, 4, 5]).
```

Порядок поиска ответа для вопросов

Порядок поиска ответа для вопроса: length(R, [2, 1, 5])

№ шага	Сравниваемые термы; результат; подстановка	Дальнейшие действия	Резольвента
1	T1=length(R, [2, 1, 5]) T2=length(0, []) не унифицированы	Переход к следующему правилу в базе знаний.	length(R, [2, 1, 5])
2	T1=length(R, [2, 1, 5]) T2=length(R, [_ T]) унифицированы theta={R=R, T=[1, 5]}	Прямой ход. Замена терма резольвенты на толе правила.	length(R_1, [1, 5]) R = R_1 + 1
3	T1=length(R_1, [1, 5]) T2=length(0, []) не унифицированы	Переход к следующему правилу в базе знаний.	length(R_1, [1, 5]) R = R_1 + 1
4	T1=length(R_1, [1, 5]) T2=length(R', [_ T]) унифицированы theta={R'=R_1, T=[5]}	Прямой ход. Замена терма резольвенты на тело правила.	length(R_1', [5]) R_1 = R_1' + 1 R = R_1 + 1
5	T1=length(R_1', [5]) T2=length(0, []) не унифицированы	Переход к следующему правилу в базе знаний.	length(R_1', [5]) R_1= R_1' + 1 R = R_1 + 1
6	T1=length(R_1', [5]) T2=length(R", [_ T]) унифицированы theta={R"=R_1', T=[]}	Прямой ход. Замена терма резольвенты на тело правила.	length(R_1", []) R_1' = R_1" + 1 R_1 = R_1' + 1 R = R_1 + 1
7	T1=length(R_1", []) T2=length(0, []) унифицированы theta={R_1"=0}	Подобран факт. Удаление терма резольвенты, переход к доказательству следующего терма.	R_1' = 0 + 1 R_1 = R_1' + 1 R = R_1 + 1
8	R_1' = 0 + 1 theta={R_1'=1}	Удаление терма резольвенты. Конкретизация значения переменной R_1'	R_1 = 1 + 1 R = R_1 + 1
9	R_1 = 1 + 1 theta={R_1=2}	Удаление терма резольвенты. Конкретизация значения переменной R_1	R = 2 + 1
10	R = 2 + 1 theta={R=3}	Резольвента пуста. Вывод результата на экран. Остановка алгоритма.	

Заключение

В ходе работы были приобретены знания о способах организации эффективных программ на Prolog. Были изучены особенности использования системных предикатов и порядок выполнения программ с их использованием.

Эффективность программ написанных на языке Prolog может быть достигнута за счет изменения порядка следования фактов и правил в базе знаний, а также за счёт использования системных предикатов, которые позволяют сократить количество достигаемых в процессе поиска решения тупиковых состояний.