

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 <u>«Информатика и системы управления»</u>		
КАФЕДРА <u>«Программное обеспечение ЭВМ и информационные технологии»</u>		
Лабораторная работа № <u>18</u>		
Тема Рекурсия на Prolog		
Студент Сушина А.Д.		
Группа ИУ7-61б		
Оценка (баллы)		
Преподаватель Толпинская Н.Б.		

Цель работы – изучить рекурсивные способы организации программ на Prolog, методы формирования эффективных рекурсивных программ и порядок реализации таких программ.

Задачи работы: приобрести навыки использования рекурсии на Prolog, эффективного способа ее организации и прядка работы соответствующей программы.

Изучить возможность и необходимость использования системных предикатов в рекурсивной программе на Prolog, принципы и особенности порядка работы такой программы. Способ формирования и изменения резольвенты в этом случае и порядок формирования ответа.

Задание

Ответить на вопросы:

- Что такое рекурсия? Как организуется хвостовая рекурсия в Prolog? Как организовать выход из рекурсии в Prolog?
- Какое первое состояние резольвенты?
- В каком случае система запускает алгоритм унификации? Каково назначение использования алгоритма унификации? Каков результат работы алгоритма унификации?
- В каких пределах программы переменные уникальны?
- Как применяется подстановка, полученная с помощью алгоритма унификации?
- Как изменяется резольвента?
- В каких случаях запускается механизм отката?

Используя хвостовую рекурсию, разработать программу, позволяющую найти

- 1. n!,
- 2. **n-е** число Фибоначчи.

Убедиться в правильности результатов.

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

Т.к. резольвента хранится в виде стека, то состояние резольвенты требуется отображать в столбик: вершина – сверху! Новый шаг надо начинать с нового состояния резольвенты!

Вопрос:....

No	Состояние	Для каких термов	Дальнейшие действия:
шага	резольвенты, и вывод: дальнейшие действия (почему?)	запускается алгоритм унификации: T1=T2 и каков результат (и	прямой ход или откат (почему и к чему приводит?)
	деиствия (почему:)	каков результат (и подстановка)	приводит:)
1	•••	•••	Комментарий, вывод
•••	•••	•••	

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

Рекурсия — это способ организации повторных вычислений. Рекурсия — это ссылка на самого себя. В логическом программировании это способ заставить систему использовать многократно одну и ту же процедуру. Хвостовая же рекурсия достигается путем использования дополнительных переменных и предполагает произведения всех вычислений до вызова знания самим собой.

В Prolog рекурсия орагинизуется с помощью нескольких правил, часть из которых не являются рекурсивными и служат для выхода из рекурсии, они используют отсечения для выхода из рекурсии. Хвостовая рекурсия в Prolog организуется за счет расположения повторного вызова функции последней подцелью в конъюктивном правиле.

• Какое первое состояние резольвенты?

Первое состояние резольвенты - заданный вопрос.

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

Процесс унификации запускается в случае, когда необходимо доказать какое-то утверждение. Если резольвента не пуста, есть, что доказывать. Также пользователь может запустить этот процесс вручную с помощью утверждения T1=T2.

Унификация позволяет формализовать процесс логического вывода. Назначение - поиск знания, которое является ответом на конкретный вопрос.

Результат работы алгоритма унификации — ответ «да» или «нет», а также конкретизация переменных.

• В каких пределах программы переменные уникальны?

Именованные переменные уникальны в рамках одного предложения, т. е. в разных предложениях одно и то же имя переменной может использоваться для обозначения разных объектов. Анонимные переменные уникальны везде.

• Как применяется подстановка, полученная с помощью алгоритма унификации?

Если алгоритм унификации завершился успешно и найдена подстановка, соответствующие переменные конкретизируются полученными значениями.

• Как изменяется резольвента?

В процессе доказательства утверждений в резольвента меняется. При изменении строится новая резольвента. По стековому принципу берется верхняя подцель и заменяется на тело подходящего правила. Затем применяется найденная на текущем этапе подстановка. Успешное завершение работы программы достигается, когда резольвента пуста.

• В каких случаях запускается механизм отката?

Механизм отката к предыдущему шагу выполняется в случае, когда унификация завершается тупиковой ситуацией(неудачей). Кроме того, механизм используется для того, чтобы получить все возможные ответы.

Текст программы

```
predicates
 factorial(integer, integer)
 f(integer, integer, integer, integer)
 fib(integer, integer)
 fib1(integer, integer, integer, integer)
clauses
       factorial(X, Res):- f(X, Res, 1, 1).
                                                    %obertka
                                                    % X = X1 -> exit
       f(X, Res, X, Res):-!.
       f(X, Res, X1, Res1):- Tmp = X1+1, Res_tmp = Res1 * Tmp, f(X, Res, Tmp, Res\_tmp).
       fib(X, R):- fib1(X, R, 1, 0).
                                                   %obertka
       fib1(1, R, R, _):-!.
                                                   % x=1 -> exit
       fib1(X, R, X1, X2):-R1 = X1 + X2, P = X - 1, fib1(P, R, R1, X1).
goal
 %factorial(3, Res).
 fib(6, R).
Результаты работы программы
              n!
factorial(3, Res) \rightarrow 6
factorial(1, Res) \rightarrow 1
              n-е число Фибоначчи.
                fib(6, R) \rightarrow 8; fib(1, R) \rightarrow 1, fib(2, R) \rightarrow 1
```

Вопрос: factorial(3, Res)

- T	Donpoc: factorial(5		
N₂	Состояние резольвенты, и	Для каких термов запускается	Дальнейшие
ша	вывод: дальнейшие	алгоритм унификации: T1=T2 и	действия: прямой
га	действия (почему?)	каков результат (и подстановка)	ход или откат
			(почему и к чему
			приводит?)
1	factorial(3, Res)	T1 = factorial(3, Res)	Прямой ход
	В качестве первого	T2 = factorial(X, Res)	
	состояния в резольвенту	Попытка унификации.	
	помещается вопрос	Унификация успешна.	
		Подстановка:	
		{X=3, Res=Res}	
2	f(3, Res, 1, 1)	T1 = f(3, Res, 1, 1)	Переход к
		T2 = factorial(X, Res)	следующему
		Попытка унификации.	следующему
		Унификация не успешна. Разные	предложению
		функторы	
	f(3, Res, 1, 1)	T1 = f(3, Res, 1, 1)	Переход к
		T2 = f(X, Res, X, Res)	следующему
		Попытка унификации.	
		Унификация не успешна. 3!= 1	предложению
	f(3, Res, 1, 1)	T1 = f(3, Res, 1, 1)	Прямой ход
		T2 = f(X, Res, X1, Res1)	
		Попытка унификации.	
		Унификация успешна.	
		Подстановка:	
		$\{X=3, Res=Res, X1=1, Res1=1\}$	
3	Tmp = 1+1	Tmp = 2	Прямой ход
	Res_tmp = 1 * Tmp		
	f(3, Res, Tmp, Res_tmp)		
4	Res_tmp = 1 * 2	Res_tmp = 2	Прямой ход
	f(3, Res, 2, Res_tmp)	_ 1	1 ,,,
5	f(3, Res,2, 2)	T1 = f(3, Res,2, 2)	Переход к
	1(0, 1(0,2, 2)	T2 = factorial(X, Res)	
		Попытка унификации.	следующему
		Унификация не успешна. Разные	предложению
		функторы	L -L
	f(3, Res,2, 2)	T1 = f(3, Res, 2, 2)	Переход к
		T2 = f(X, Res, X, Res)	1
		Попытка унификации.	следующему
		Унификация не успешна. 3!= 2	предложению
		Унификация не успешна. J:- Z	предложению
	f(3, Res. 2, 2)	-	
	f(3, Res, 2, 2)	T1 = f(3, Res, 2, 2)	Прямой ход
	f(3, Res, 2, 2)	T1 = f(3, Res, 2, 2) T2 = f(X, Res, X1, Res1)	
	f(3, Res, 2, 2)	T1 = f(3, Res, 2, 2) T2 =f(X, Res, X1, Res1) Попытка унификации.	
	f(3, Res, 2, 2)	T1 = f(3, Res, 2, 2) T2 =f(X, Res, X1, Res1) Попытка унификации. Унификация успешна.	
	f(3, Res, 2, 2)	T1 = f(3, Res, 2, 2) T2 = f(X, Res, X1, Res1) Попытка унификации. Унификация успешна. Подстановка:	
6		T1 = f(3, Res, 2, 2) T2 = f(X, Res, X1, Res1) Попытка унификации. Унификация успешна. Подстановка: {X=3, Res=Res, X1 = 2, Res1 = 2}	Прямой ход
6	Tmp = 2+1	T1 = f(3, Res, 2, 2) T2 = f(X, Res, X1, Res1) Попытка унификации. Унификация успешна. Подстановка:	
6	Tmp = 2+1 Res_tmp = 2 * Tmp	T1 = f(3, Res, 2, 2) T2 = f(X, Res, X1, Res1) Попытка унификации. Унификация успешна. Подстановка: {X=3, Res=Res, X1 = 2, Res1 = 2}	Прямой ход
6	Tmp = 2+1	T1 = f(3, Res, 2, 2) T2 = f(X, Res, X1, Res1) Попытка унификации. Унификация успешна. Подстановка: {X=3, Res=Res, X1 = 2, Res1 = 2}	Прямой ход

	f(3, Res, 3, 6)		
8	f(3, Res, 3, 6)	T1 = f(3, Res, 3, 6)	Переход к
		T2 = factorial(X, Res) Попытка унификации.	следующему
		Унификация не успешна. Разные	предложению
		функторы	
9	f(3, Res,3, 6)	T1 = f(3, Res, 3, 6)	Прямой ход
		T2 = f(X, Res, X, Res)	
		Попытка унификации.	
		Унификация успешна.	
		Подстановка:	
		{X=3, Res=Res, X=3, Res=6}	
10	!	! - указывает прологу отменить	Альтернатив не
		поиск альтернатив для целей до	искать.
		него	Завершение
			работы. Вывод
			результата.

Вопрос: fib(3, R)

Состояние резольвенты, и	Для каких термов запускается	Дальнейшие
вывод: дальнейшие	алгоритм унификации: T1=T2 и	действия: прямой
действия (почему?)	каков результат (и подстановка)	ход или откат
		(почему и к чему
		приводит?)
fib(3, R)	T1 = fib(3, R)	Прямой ход
В качестве первого	T2 = fib(X, R)	
_	Попытка унификации.	
1	Унификация успешна.	
, ,	Подстановка:	
	{X=3, R=R}	
fib1(3, R, 1, 0).	T1 = fib1(3, R, 1, 0).	Переход к
	T2 = fib(X, R)	CHOHMOMOM
	Попытка унификации.	следующему
	Унификация не успешна. Разные	предложению
	функторы	
fib1(3, R, 1, 0).	T1 = fib1(3, R, 1, 0).	Переход к
	T2 =fib1(1, R, R, _)	CHO HANDAMAN
	Попытка унификации.	следующему
	Унификация не успешна. 3!=1	предложению
fib1(3, R, 1, 0).	T1 = fib1(3, R, 1, 0).	Прямой ход
, , , , -,	T2 =fib1(X, R, X1, X2)	
	, ,	
	l .	
	1	
	{X=3, R=R, X1=1, X2=0}	
	вывод: дальнейшие действия (почему?) fib(3, R) В качестве первого состояния в резольвенту помещается вопрос	вывод: дальнейшие действия (почему?) fib(3, R) B качестве первого состояния в резольвенту помещается вопрос fib1(3, R, 1, 0). fib1(3, R, 1, 0). fib1(3, R, 1, 0). T1 = fib(3, R) T2 = fib(X, R) Попытка унификации. Унификация успешна. Подстановка: {X=3, R=R} T1 = fib1(3, R, 1, 0). T2 = fib(X, R) Попытка унификации. Унификация не успешна. Разные функторы fib1(3, R, 1, 0). T1 = fib1(3, R, 1, 0). T2 = fib1(1, R, R, _) Попытка унификации. Унификация не успешна. 3!=1 fib1(3, R, 1, 0). T1 = fib1(3, R, 1, 0). T2 = fib1(X, R, X1, X2) Попытка унификации. Унификация успешна. Подставновка

3	R1 = 1 + 0 P = 3 — 1 fib1(P, R, R1, 1)	R1=1	Прямой ход
4	P = 3 — 1 fib1(P, R, 1, 1)	P=2	Прямой ход
5	fib1(2, R, 1, 1)	T1 = fib1(2, R, 1, 1). T2 = fib(X, R) Попытка унификации. Унификация не успешна. Разные функторы	Переход к следующему предложению
		T1 = fib1(2, R, 1, 1). T2 =fib1(1, R, R, _) Попытка унификации. Унификация не успешна. 2!=1	Переход к следующему предложению
		T1 = fib1(2, R, 1, 1). T2 =fib1(X, R, X1, X2) Попытка унификации. Унификация успешна. Подставновка {X=2, R=R, X1=1, X2=1}	Прямой ход
6	R1 = 1 + 1 P = 2 — 1 fib1(P, R, R1, 1)	R1= 2	Прямой ход
7	P = 2 — 1 fib1(P, R, 2, 1)	P= 1	Прямой ход
8	fib1(1, R, 2, 1)	T1 = fib1(1, R, 2, 1). T2 = fib(X, R) Попытка унификации. Унификация не успешна. Разные функторы	Переход к следующему предложению
	fib1(1, R, 2, 1)	T1 = fib1(1, R, 2, 1). T2 =fib1(1, R, R, _) Попытка унификации. Унификация успешна. Подстановка: { 1=1, R=R, R=2, _=1}	Прямой ход
9	!	! - указывает прологу отменить поиск альтернатив для целей до него	Альтернатив не искать. Завершение

	работы. Вывод
!	результата.

Выводы

Эффективность системы достигнута за счет использования хвостовой рекурсии и отсечений. Необходимо обеспечить, чтобы после выхода из рекурсии программа не пыталась искать альтернативные ответы, для этого используется отсечение. Это позволяет сократить количество шагов, необходимых для получения результата.