

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»

Отчет по лабораторной работе № 8

Дисциплина: Функциональное и логическое программирование

Студент: Платонова Ольга

Группа: ИУ7-65Б

Преподаватели: Толпинская Н. Б.

Строганов Ю. В.

<u>Задание</u>

Используя хвостовую рекурсию, разработать программу, позволяющую найти

- 1. n!
- 2. п-е число Фибоначчи.

Листинг

```
fib(integer, integer, integer).

clauses
    fact(i, Res, Res):-!.
    fact(1, Res, Res):-!.
    fact(1, Res, Res):-!.
    fact(N, CRes, Res):-NN = N - 1, NCRes = CRes * N, fact(NN, NCres, Res).

goal
    fact(3, 1, Res).

[inactive C:\VIP52\DOC\EXAMPLES\TestGoal\Obj\goal$000.exe]

Res=6
1 Solution

fib(integer, integer, integer, integer).

clauses

fib(1, _, Res, Res):-!.
    fib(Idx, LastE, CurE, Res):-NIdx = Idx - 1,
    NLastE = CurE,
    NCurE = LastE + CurE,
    fib(NIdx, NLastE, NCurE, Res).

goal

fib(6, 0, 1, Res).

[inactive C:\VIP52\DOC\EXAMPLES\TestGoal\Obj\goal$000.exe]

Res=8
1 Solution
```

predicates

1. fact(3, 1, Res).

№ шага	Состояние резольвенты и вывод	Для каких термов запускается алгоритм унификации и каков результат	Дальнейшие действия
0	fact(3, 1, Res).		
1	fact(3, 1, Res).	T1 = fact(3, 1, Res). T2 = fact(1, Res, Res). Неудача. Не унифицируемые.	Переход к следующему заголовку БЗ
2	fact(3, 1, Res).	T1 = fact(3, 1, Res). T2 = fact(N, CRes, Res). Успех. Унифицируемые. Подстановка: {N = 3, CRes = 1, Res = Res}	Удаляется из стека: fact(3, 1, Res). Связываются переменные: N = 3, Cres = 1

		T	T
			Удаляется из стека:
	NN = 3 - 1,	NN = 3 - 1.	NN = 3 – 1.
3	NCRes = 1 * 3,	NN = 2	
	fact(NN, NCres, Res).	1414 – 2	Связываются переменные:
			NN = 2
			Удаляется из стека:
			NCRes = 1 * 3.
4	NCRes = 1 * 3,	NCRes = 1 * 3.	Nenes - 1 S.
4	fact(2, NCres, Res).	NCRes = 3	
			Связываются переменные:
			NCRes = 3
		T1 = fact(2, 3, Res).	
_	fact(2, 2, Das)	T2 = fact(1, Res, Res).	Переход к следующему заголовку
5	fact(2, 3, Res).		Б3
		Неудача. Не унифицируемые.	
		T1 = fact(2, 3, Res).	+
		T2 = fact(N, CRes, Res).	Удаляется из стека:
		12 = Tact(N, CRes, Res).	
			fact(2, 3, Res).
6	fact(2, 3, Res).	Успех. Унифицируемые.	
			Связываются переменные:
		Подстановка:	N1 = 2, CRes1 = 3
		$\{N = 2, CRes = 3, Res = Res\}$	
			Удаляется из стека:
	NN1 = 2 - 1,		NN1 = 2 - 1.
7	NCRes1 = 3 * 2,	NN1 = 2 - 1.	IVIVI – Z I.
/		NN1 = 1	
	fact(NN1, NCres1, Res1).		Связываются переменные:
			NN1 = 1
			Удаляется из стека:
	NCD ==1 = 2 * 2	NCDas1 - 2 * 2	NCRes1 = 3 * 2.
8	NCRes1 = 3 * 2,	NCRes1 = 3 * 2.	
	fact(1, NCres1, Res1).	NCRes1 = 6	Связываются переменные:
			NCRes1 = 6
		T1 = fact/1 6 Bos1)	Nonesia e
		T1 = fact(1, 6, Res1).	V
		T2 = fact(1, Res, Res).	Удаляется из стека:
			fact(1, 6, Res).
9	fact(1, 6, Res1).	Успех. Унифицируемые.	
			Связываются переменные:
		Подстановка:	Res = 6, Res1 = 6
		{1 = 1, Res = 6, Res = Res1 }	
		I.	Удаляется из стека:
10	1.	Истина.	!.
		7.077110.	"
			Purporiumed Pos - 6
			Выводится Res = 6
			_
11	Резольвента пуста.		Развязываются переменные:
	.,,		Res, Res1
			Откат.
	I.	1	

12	!.	!. Завершение процедуры.	Удаляется из стека: !. Развязываются переменные: NCRes1, NN1, N1, Cres1, NCRes, NN, N, CRes
13	Резольвента пуста.		Завершение работы программы.

2. fib(4, 0, 1, Res).

№ шага	Состояние резольвенты и вывод	Для каких термов запускается алгоритм унификации и каков результат	Дальнейшие действия
0	fib(4, 0, 1, Res).		
1	fib(4, 0, 1, Res).	T1 = fib(4, 0, 1, Res). T2 = fib(1, _, Res, Res). Неудача. Не унифицируемые.	Переход к следующему заголовку БЗ
2	fib(4, 0, 1, Res).	T1 = fib(4, 0, 1, Res). T2 = fib(Idx, LastE, CurE, Res). Успех. Унифицируемые. Подстановка: {Idx = 4, LastE = 0, CurE = 1, Res = Res}	Удаляется из стека: fib(4, 0, 1, Res). Связываются переменные: Idx = 4, LastE = 0, CurE = 1
3	NIdx = 4 - 1, NLastE = 1, NCurE = 0 + 1, fib(NIdx, NLastE, NCurE, Res).	NIdx = 4 - 1. NIdx = 3	Удаляется из стека: NIdx = 4 – 1. Связываются переменные: NIdx = 3
4	NLastE = 1, NCurE = 0 + 1, fib(3, NLastE, NCurE, Res).	NLastE = 1	Удаляется из стека: NLastE = 1. Связываются переменные: NLastE = 1

		T	T.v.
			Удаляется из стека:
	NCurE = 0 + 1,	NCurE = 0 + 1.	NCurE = 0 + 1.
5	fib(3, 1, NCurE, Res).	NCurE = 1	
	115(3, 1, 146d) 2, 1163).	Neure 1	Связываются переменные:
			NCurE = 1
		T1 = fib(3, 1, 1, Res).	
		T2 = fib(1, _, Res, Res).	Переход к следующему заголовку
6	fib(3, 1, 1, Res).	1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1	Б3
		Неудача. Не унифицируемые.	
		T1 = fib(3, 1, 1, Res).	
			V
		T2 = fib(Idx1, LastE1, CurE1, Res1).	Удаляется из стека:
			fib(3, 1, 1, Res).
7	fib(3, 1, 1, Res).	Успех. Унифицируемые.	
			Связываются переменные:
		Подстановка:	Idx1 = 3, LastE1 = 1, CurE1 = 1
		$\{Idx1 = 3, LastE1 = 1, CurE1 = 1, Res1 = Res\}$	
	NIdx1 = 3 - 1,		Удаляется из стека:
	NLastE1 = 1,		NIdx1 = 3 - 1.
8	NCurE1 = 1 + 1,	NIdx1 = 3 - 1.	
	fib(Nldx1, NLastE1, NCurE1,	NIdx1 = 2	Связываются переменные:
	Res11).		NIdx1 = 2
	110311).		Удаляется из стека:
	NII a at E 1 = 1		
0	NLastE1 = 1,	NI 154 4	NLastE1 = 1.
9	NCurE1 = 1 + 1,	NLastE1 = 1.	
	fib(2, NLastE1, NCurE1, Res11).		Связываются переменные:
			NLastE1 = 1
			Удаляется из стека:
	NCurE1 = 1 + 1,	NCurE1 = 1 + 1.	NCurE1 = 1 + 1.
10	fib(2, 1, NCurE1, Res11).	NCurE1 = 2.	
	IIb(2, 1, NCul E1, Res11).	NCUIEI – 2.	Связываются переменные:
			NCurE1 = 2
		T1 = fib(2, 1, 2, Res11).	
		T2 = fib(1, _, Res, Res).	Переход к следующему заголовку
11	fib(2, 1, 2, Res11).		Б3
		Неудача. Не унифицируемые.	
		T1 = fib(2, 1, 2, Res11).	
		T1 = Ho(2, 1, 2, Res11). T2 = fib(Idx2, LastE2, CurE2, Res2).	
		12 - HINGIUAZ, LASIEZ, CUIEZ, RESZJ.	Удаляется из стека:
			fib(2, 1, 2, Res11).
12	fib(2, 1, 2, Res11).	Успех. Унифицируемые.	
	, , , , ,		Связываются переменные:
		Подстановка:	Idx2 = 2, LastE2 = 1, CurE2 = 2
		{Idx2 = 2, LastE2 = 1, CurE2 = 2, Res2 =	,,
		Res11}	
	NIdx2 = 2 - 1,		Удаляется из стека:
	NLastE2 = 2,	NUL 2 2 4	NIdx2 = 2 - 1.
13	NCurE2 = 1 + 2,	NIdx2 = 2 - 1.	
13	fib(NIdx2, NLastE2, NCurE2,	NIdx2 = 1	Связываются переменные:
	Res2).		NIdx2 = 1

14	NLastE2 = 2, NCurE2 = 1 + 2, fib(1, NLastE2, NCurE2, Res2).	NLastE2 = 2.	Удаляется из стека: NLastE2 = 2. Связываются переменные: NLastE2 = 2
15	NCurE2 = 1 + 2, fib(1, 2, NCurE2, Res2).	NCurE2 = 1 + 2. NCurE2 = 3	Удаляется из стека: NCurE2 = 1 + 2. Связываются переменные:
16	fib(1, 2, 3, Res2).	T1 = fib(1, 2, 3, Res2). T2 = fib(1, _, Res3, Res3). Успех. Унифицируемые. Подстановка: {1 = 1, _ = 2, Res3 = 3, Res3 = Res2}	NCurE2 = 3 Удаляется из стека: fib(1, 2, 3, Res2). Связываются переменные: Res3 = 3, Res2 = 2
17	!.	!. Истина.	Удаляется из стека: !.
18	Резольвента пуста.		Выводится Res = 3 Развязываются переменные: Res2, Res3 Откат.
19	!.	!. Завершение процедуры.	Удаляется из стека: !. Развязываются переменные: NCurE2, NLastE2, NIdx2, Idx2, LastE2, CurE2, NCurE1, NLastE1, NIdx1, Idx1, LastE1, CurE1, NCurE, NLastE, NIdx, Idx, LastE, CurE
20	Резольвента пуста.		Завершение работы программы.

<u>Вывод</u>

Эффективность работы системы может быть достигнута за счет хвостовой рекурсии и использования отсечения (уменьшения количества унификаций) в тех случаях, когда заведомо известна единственность ответа на вопрос.

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

Рекурсия — определение объекта через ссылку на самого себя. Один из способов организации повторных вычислений. Для организации хвостовой рекурсии необходимо, чтобы рекурсивный вызов был последним в теле рекурсивного правила, и не оставалось других точек выбора. Выход из рекурсии осуществляется либо достижением базиса рекурсии, либо условием в теле правила.

2. Какое первое состояние резольвенты?

Исходная резольвента содержит вопрос.

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

Система запускает алгоритм унификации, когда резольвента не пуста. Алгоритм унификации необходим для того, чтобы подобрать знание, чтобы ответить на поставленный вопрос. Результатом работы алгоритма является значение переменной «неудача». Если неудача = 1, то унификация невозможна; если неудача = 0, то унификация прошла успешно, а побочным действием работы алгоритма является содержимое результирующей ячейки — результирующая подстановка.

4. В каких пределах программы уникальны переменные?

Именованные переменные уникальны в рамках предложения, анонимные – любые уникальны.

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

В результате подстановки связываются переменные, которые еще не были связаны. После связывания всех утверждений, будет напечатано значение связанных переменных.

6. Как изменяется резольвента?

Резольвента меняется в 2 этапа:

- а. Редукция (замена вопроса на тело правила, заголовок которого был успешно унифицирован);
- b. Применение подстановки.
- 7. В каких случаях запускается механизм отката?

В случае, когда унификация на текущем шаге завершается тупиковой ситуацией, или был получен ответ «да».