

# 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 по лабораторной работе №16 по курсу «Функциональное и логическое программирование»

Тема <u>Рекурсия на Prolog</u>
Студент <u>Богаченко А. Е.</u>
Группа <u>ИУ7-65Б</u>
Оценка (баллы)
<b>Преподаватели</b> Строганов Ю. В., Толпинская Н. Б

**Задание:** Используя хвостовую рекурсию, разработать программу, позволяющую найти:

- 1. n!;
- 2. *п*-е число Фибоначчи.

```
domains
1
       num = integer
2
3
     predicates
4
       fact(num, num)
5
       rec_fact(num, num, num)
6
7
       fib(num, num)
       rec_fib(num, num, num, num)
10
     clauses
11
       rec_fact(N, Res, Acc) :- N > 1, !, NewN = N - 1, NewAcc = Acc * N, rec_fact(NewN,
12
        \rightarrow Res, NewAcc).
       rec_fact(_, Res, Acc) :- Res = Acc.
13
       fact(N, Res) :- rec_fact(N, Res, 1).
14
15
       rec_fib(N, F1, F2, Res) :- N > 2, !, NewF1 = F2, NewF2 = F1 + F2, NewN = N - 1,

→ rec_fib(NewN, NewF1, NewF2, Res).
       rec_fib(_, _, B, Res) :- Res = B.
17
       fib(N, Res) :- rec_fib(N, 1, 1, Res).
18
19
     goal
20
        %fact(3, Res).
21
       fib(2, Res).
^{22}
```

### Теоретические вопросы

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

Рекурсия – это один из способов организации повторных вычислений. Рекурсия – это способ заставить систему использовать многократно одну и ту же процедуру.

Для организации хвостовой рекурсии рекурсивный вызов должен быть последней подцелью и нужно избавиться от точек возврата с помощью отсечения, чтобы исключить возможные альтернативы.

#### 2. Какое первое состояние резольвенты?

Стек, который содержит конъюнкцию целей, истинность которых система должна доказать, называется резольвентой. Первое состояние резольвенты – вопрос.

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

Унификация — необходима для того, чтобы определить дальнейший путь поиска решений. Унификация заканчивается конкретизацией части переменных. Алгоритм унификации — основной шаг с помощью которого система отвечает на вопросы унификации. На вход алгоритм принимает два терма, возвращает флаг успешности унификации, и если успешно, то подстановку.

### 4. В каких пределах программы уникальны переменные?

Областью действия переменной в Прологе является одно предложение. В разных предложениях может использоваться одно имя переменной для обозначения разных объектов.

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

Пусть дан терм:  $(X_1, X_2, \ldots, X_n)$ , подстановка – множество пар, вида:  $X_i = t_i$ , где  $X_i$  – переменная, а  $t_i$  – терм. В ходе выполнения программы выполняется связывание переменных с различными объектами, этот процесс называется конкретизацией. Это относится только к именованным переменным. Анонимные переменные не могут быть связаны со значением.

### 6. Как изменяется резольвента?

Резольвента меняется в два этапа:

- 1. редукция замена подцели телом того правила, с заголовком которого успешно унифицируется данная подцель;
- 2. применение ко всей резольвенте подстановки.

Резольвента уменьшается, если удаётся унифицировать подцель с фактом. Система отвечает «Да», только когда резольвента становится пустой.

#### 7. В каких случаях запускается механизм отката?

Механизм отката, который осуществляет откат программы к той точке, в которой выбирался унифицирующийся с последней подцелью дизъюнкт. Для этого точка, где выбирался один из возможных унифицируемых с подцелью дизъюнктов, запоминается в специальном стеке, для последующего возврата к ней и выбора альтернативы в случае неудачи. При откате все переменные, которые были означены в результате унификации после этой точки, опять становятся свободными.