

# **Решение логических задач.**

*Лекция 5 (Часть 1).*

**Метод “Образуй и проверь”.**

**Специальности : 230105, 010501**

# Недетерминированное программирование.

Определение. Недетерминизм – техническое понятие, используемое для сжатого определения абстрактных моделей вычислений.

Недетерминированная машина, перед которой возникло несколько альтернативных путей решения, осуществляет корректный выбор очередного действия, в частности, с применением механизма последовательного поиска и возвратов.

Следует отметить тот факт, что недетерминизм только моделируется, не присутствуя реально.

Примером недетерминированного программирования может послужить метод “образуй и проверь”. В этом методе подпрограмма-генератор строит альтернативные пути решения задачи, а подпрограмма-контроллер осуществляет конкретный выбор из ряда альтернатив путем проверки корректности сделанного генератором предположения.

## Суть метода “Образуй и проверь”.

**Определение.** “Образуй и проверь” – общий прием проектирования алгоритмов и программ. Суть его состоит в том, что один процесс или программа генерирует множество предполагаемых решений задачи, а другой процесс или программа проверяет эти предполагаемые решения и пытается найти те из них, которые действительно являются решениями задачи.

Обычно программы, реализующие метод “образуй и проверь”, содержат конъюнкцию двух целей, одна из которых действует как генератор предполагаемых решений, а вторая проверяет допустимость полученных решений :

$\text{find}(X) : - \text{generate}(X), \text{test}(X).$

Если проверка  $\text{test}(X)$  завершается отказом, то производится возвращение к цели  $\text{generate}$ , с помощью которой генерируется следующий элемент. Процесс продолжается итерационно до тех пор, пока при успешной проверке не будет найдено решение с требуемыми свойствами или генератор не исчерпает все альтернативные решения.

Стандартный прием оптимизации программ типа “образуй и проверь” заключается в стремлении погрузить программу проверки как можно более “глубоко” в программу генерации. В пределе проверка и генерация реализуется одним правилом, которое порождает только корректные решения.

## **Пример1 – задача об офицерах.**

На одном вечере среди гостей оказалось пять офицеров: пехотинец, артиллерист, летчик, связист и сапер. Один из них был капитаном, трое майорами и один - в звании подполковника. Из разговоров удалось выяснить следующее :

- 1) У Якова такое же звание, как у его друга сапера;
- 2) офицер-связист и Филипп - большие друзья;
- 3) офицер-летчик вместе с Борисом и Леонидом недавно побывали в гостях у Филиппа;
- 4) незадолго до званного вечера у артиллериста и сапера почти одновременно вышли из строя радиоприемники. Оба в один день обратились к Леониду с просьбой зайти к ним и помочь связисту устранить неисправность.
- 5) Филипп чуть не стал летчиком, но потом по совету своего друга сапера избрал другой род войск;
- 6) Яков по званию старше Леонида, а Борис старше Филиппа;
- 7) Андрей, пятый офицер, накануне вечера был в гостях у Леонида.

Нужно :

- определить звание каждого офицера;
- род войск в котором каждый служит.

# Решение.

Условие задачи позволяет определить в виде фактов следующие отношения :

“принадлежит  
рассматриваемому множеству  
офицеров” :

```
oficer("Jakov").  
oficer("Philip").  
oficer("Leonid").  
oficer("Boris").  
oficer("Andrey").
```

Рода войск, в которых служат  
рассматриваемые офицеры :

```
can_be("Pehotinets").  
can_be("Artillerist").  
can_be("Letchik").  
can_be("Svyazist").  
can_be("Saper").
```

Имеет одинаковое звание с  
кем-либо из рассматриваемых  
офицеров :

```
same("Jakov").
```

Является старшим по званию :

```
senior("Jakov","Leonid").  
senior("Boris","Philip").
```

Рода войск, в которых не  
служит конкретный офицер :

```
not_was("Philip","Letchik").  
not_was("Philip","Svyazist").  
not_was("Philip","Saper").  
not_was("Jakov","Saper").  
not_was("Boris","Letchik").  
not_was("Leonid","Letchik").  
not_was("Leonid","Artillerist").  
not_was("Leonid","Saper").  
not_was("Leonid","Svyazist").
```

# Порождение и контроль допустимости решений.

Род войск Y, в которых служит офицер X, находится с помощью предиката can\_be и затем проверяется, не относится ли данный род войск к тем родам, в которых офицер X не служит :

```
rod voisk(X,Y):-oficer(X),can be(Y),not(not was(X,Y)).
```

При определении рода войск, в котором служит каждый из офицеров, род войск для каждого офицера определяется с помощью предиката rod\_voisk, а допустимость полученного решения для каждого офицера определяется с помощью предиката condition :

```
who_is_who(X1,Y1,X2,Y2,X3,Y3,X4,Y4,X5,Y5):-  
    rod_voisk(X1,Y1),  
    rod_voisk(X2,Y2),  
    rod_voisk(X3,Y3),  
    rod_voisk(X4,Y4),  
    rod_voisk(X5,Y5),  
    condition(X1,X2,X3,X4,X5),  
    condition(Y1,Y2,Y3,Y4,Y5),!.
```

Определение воинского звания каждого офицера может послужить примером симбиоза проверки и генерации : с помощью предиката oficer генерируются имя офицера для заданного в заголовке правила zvanie звания, последующая конъюнкция ЦУ проверяет допустимость решения.

Программа для решения задачи “офицеры”.

*/\* Задача об офицерах \*/*

predicates

oficer(string)  
zvanie(string,string)  
senior(string,string)  
same(string)  
rod\_voisk(string,string)  
can\_be(string)  
not\_was(string,string)  
condition(string,string,string,string,string)  
who\_is\_who(string,string,string,string,string,  
string,string,string,string,string)

clauses

oficer("Jakov").  
oficer("Philip").  
oficer("Leonid").  
oficer("Boris").  
oficer("Andrey").

same("Jakov").

senior("Jakov","Leonid").  
senior("Boris","Philip").

can\_be("Pehotinets").  
can\_be("Artillerist").  
can\_be("Letchik").  
can\_be("Svyazist").  
can\_be("Saper").

not\_was("Philip","Letchik").  
not\_was("Philip","Svyazist").  
not\_was("Philip","Saper").  
not\_was("Jakov","Saper").  
not\_was("Boris","Letchik").  
not\_was("Leonid","Letchik").  
not\_was("Leonid","Artillerist").  
not\_was("Leonid","Saper").  
not\_was("Leonid","Svyazist").

rod\_voisk(X,Y):-oficer(X),can\_be(Y),not(not\_was(X,Y)).

zvanie(X,"Major"):-oficer(X),same(X).

zvanie(X,"Capitan"):-oficer(X),not(same(X)),  
oficer(Y),same(Y),senior(Y,X).

zvanie(X,"Podpolkovnik") : - oficer(X),not(same(X)),  
oficer(X1),same(X1),  
oficer(X2),senior(X1,X2),  
oficer(X3),senior(X,X3).

zvanie(X,"Major") : - oficer(X),not(same(X)),  
not(zvanie(X,"Capitan")),  
not(zvanie(X,"Podpolkovnik")).

condition(X1,X2,X3,X4,X5) : - X1<>X2,X1<>X3,X1<>X4,X1<>X5,  
X2<>X3,X2<>X4,X2<>X5,  
X3<>X4,X3<>X5,X4<>X5.

who\_is\_who(X1,Y1,X2,Y2,X3,Y3,X4,Y4,X5,Y5) : -  
rod\_voisk(X1,Y1),  
rod\_voisk(X2,Y2),  
rod\_voisk(X3,Y3),  
rod\_voisk(X4,Y4),  
rod\_voisk(X5,Y5),  
condition(X1,X2,X3,X4,X5),  
condition(Y1,Y2,Y3,Y4,Y5),!

## Пример 2 – задача об $N$ ферзях.

Суть задачи : требуется разместить  $N$  ферзей на шахматной доске размера  $N \times N$  так, чтобы на каждой горизонтальной, вертикальной или диагональной линии было не больше одной фигуры. В первоначальной формулировке этой задачи речь шла о размещении 8 ферзей на шахматной доске таким образом, чтобы они, согласно правилам игры в шахматы, не угрожали друг другу.

Для  $N=2$  и  $N=3$  решения не существует, для  $N=4$  решение единственное (без учета симметричного ему решения).

Для реальной шахматной доски  $8 \times 8$  существует 88 (а с учетом симметричных - 92) решений этой задачи.

В приведенной далее программе отношение  $queen(N, Qs)$  истинно, если  $Qs$  – решение задачи об  $N$  ферзях. Решение представляется некоторой перестановкой списка от 1 до  $N$ . Порядковый номер элемента этого списка определяет номер вертикали, а сам элемент – номер горизонтали, на пересечении которых стоит ферзь.

# Реализация “Образуй и проверь” : генерация решений.

В состав генератора возможных решений в предлагаемом здесь решении входят предикаты `range` и `select`.

*/\* Нахождение списка целых чисел между M и N включительно \*/*

```
range(N,N,[N]).
```

```
range(M,N,[M|Ns]):-M<N,M1=M+1,range(M1,N,Ns).
```

*/\* Выделение элемента из списка \*/*

```
select(X,[X|Xs],Xs).
```

```
select(X,[Y|Ys],[Y|Zs]):-select(X,Ys,Zs).
```

# Проверка допустимости полученных решений.

Реализуется отрицанием предиката *attack*. В определении предиката *attack* использована инкапсуляция взаимосвязи диагоналей. Два ферзя находятся на одной и той же диагонали на расстоянии  $N$  вертикалей друг от друга, если номер горизонтали одного ферзя на  $N$  больше или на  $N$  меньше, чем номер горизонтали другого ферзя.

*/\* Проверка наличия атаки некоторого ферзя \*/*

*attack(X,Xs):-attack(X,1,Xs).*

*attack(X,N,[Y|Ys]):-X=Y+N;X=Y-N.*

*attack(X,N,[Y|Ys]):-N1=N+1,attack(X,N1,Ys).*

Смысл предиката *attack(X,Xs)* можно выразить словами : “Ферзь  $X$  атакует некоторого другого ферзя из списка  $Xs$ ”. Диагонали проверяются итерационно до тех пор, пока не будет достигнут конец доски.

# Последовательное размещение ферзей.

Чтобы проверить, в безопасном ли положении находится новый ферзь, необходимо знать позиции ранее размещенных ферзей. Следовательно, искомое решение должно строиться снизу вверх с применением накапливающего параметра. Использование накапливающего параметра приводит к размещению ферзей, начиная с правой границы доски.

Правило `queens` осуществляет проверку корректности размещения каждого ферзя непосредственно после генерации его потенциальной позиции на доске :

```
queens(N,Qs):-range(1,N,Ns),queens(Ns,[ ],Qs).
```

```
queens([ ],Qs,Qs).
```

```
queens(UnplacedQs, SafeQs, Qs):-  
    select(Q, UnplacedQs, UnplacedQs1),  
    not(attack(Q, SafeQs)),  
    queens(UnplacedQs1, [Q|SafeQs], Qs).
```

# Программа для решения задачи об N ферзях.

*/\* Задача об N ферзях \*/*

```
domains
  ilist=integer*
predicates
  m(integer, integer)
  d(ilist, integer)
  t(integer)
  r
  range(integer, integer, ilist)
  select(integer, ilist, ilist)
  attack(integer, ilist)
  attack(integer, integer, ilist)
  queens(integer, ilist)
  queens(ilist, ilist, ilist)
  run_fritz(integer)
  run(integer)
clauses
/* Прорисовка шахматной доски */
  m(X, N) : - write(" "), write("■"), X1=X+1,
              X1<>78,!, m(X1, N).
  m(X, N) : - cursor(1, 0), write(" "),!.

  t(0) : - !.
  t(X) : - X1=X-1, t(X1), cursor(X, 0), write(" ").

  r:-attribute(7),
     gotowindow(1), cursor(3, 8),
     gotowindow(2).
/* Прорисовка ферзей */
  d([], P).
  d([X|T], P) : - S=P*2, Q=X-1, cursor(Q, S),
                attribute(6), writef("@@"),
```

*/\* Решение задачи об N ферзях \*/*

```
/* Нахождение списка целых чисел
   между M и N включительно */
  range(N, N, [N]).
  range(M, N, [M|Ns]) : - M<N, M1=M+1, range(M1, N, Ns).
/* Выделение элемента из списка */
  select(X, [X|Xs], Xs).
  select(X, [Y|Ys], [Y|Zs]) : - select(X, Ys, Zs).
/* Проверка наличия атаки некоторого ферзя */
  attack(X, Xs) : - attack(X, 1, Xs).
  attack(X, N, [Y|Ys]) : - X=Y+N; X=Y-N.
  attack(X, N, [Y|Ys]) : - N1=N+1, attack(X, N1, Ys).
/* Расстановка ферзей на доске */
  queens(N, Qs) : - range(1, N, Ns), queens(Ns, [], Qs).
  queens([], Qs, Qs).
  queens(UnplacedQs, SafeQs, Qs) : -
    select(Q, UnplacedQs, UnplacedQs1),
    not(attack(Q, SafeQs)),
    queens(UnplacedQs1, [Q|SafeQs], Qs).
/* Запуск программы */
  run_fritz(N):-
    gotowindow(1), gotowindow(2), queens(N, Qs),
    m(0, N), t(13), d(Qs, 1), N3=N+5, N4=N+N+7,
    makewindow(3, 6, 0, "", N3, 5, 8, 30),
    makewindow(4, 6, 0, "", 5, N4, 19, 20),
    r, readchar(_), clearwindow,
    gotowindow(4), removewindow,
    gotowindow(3), removewindow, fail.
  run(N) : - makewindow(1, 6, 2, "Задача об N ферзях", 0, 0, 25, 60),
            makewindow(2, 6, 0, "", 5, 5, 17, 26),
            run_fritz(N).
```

# Решение логических головоломок.

Решение логических головоломок опишем на примере уже рассмотренной нами задаче об офицерах. Подобные логические головоломки, наряду с моделированием естественных рассуждений средствами логики предикатов 1-го порядка, могут быть решены посредством конкретизации подходящей структуры данных. Проанализируем первый ключ к разгадке : “У Якова такое же звание, как у его друга сапера”. Очевидно, речь идет о двух разных людях. Одного зовут Яков, другой является сапером, но в то же время оба имеют одно и то же воинское звание. В то же время о воинской специальности Якова ничего не известно, хотя из приведенной формулировки понятно, что он – не сапер, поскольку воинские специальности у всех различны. Предположим, что список : [oficer("Яков",Z1,R1),oficer("Филипп",Z2,R2), oficer("Борис",Z3,R3),oficer("Леонид",Z4,R4), oficer("Андрей",Z5,R5)] есть структура данных, подлежащая конкретизации. Тогда наш ключ может быть выражен следующей конъюнкцией целей :

```
can_carry_degree("Яков",Z1), can_be("Яков",R1), R1<>"Сапер",  
find_eq_zv([oficer("Филипп",Z2,R2), oficer("Борис",Z3,R3),  
            oficer("Леонид",Z4,R4), oficer("Андрей",Z5,R5)],Z1).
```

Посредством применения правила find\_eq\_zv идет поиск сапера с требуемым воинским званием.

# **Задача об офицерах : анализ ключей.**

**Тот факт, что “офицер-связист и Филипп – большие друзья”, говорит о том, что Филипп – не связист. Кроме того, из утверждений :**

**“офицер-летчик вместе с Борисом и Леонидом недавно побывали в гостях у Филиппа” и “Филипп чуть не стал летчиком, но потом по совету своего друга-сапера избрал другой род войск” следует то, что :**

- 1). Филипп, Борис и Леонид – не летчики;**
- 2). Филипп – не сапер.**

**Относительно воинской специальности Леонида на основании утверждения : “незадолго до званного вечера у артиллериста и сапера почти одновременно вышли из строя радиоприемники и оба в один день обратились к Леониду с просьбой зайти к ним и помочь связисту устранить неисправность” можно заключить, что Леонид не является ни артиллеристом, ни сапером, ни связистом. Сказанное о Филиппе, Борисе и Леониде с учетом утверждения “Яков по званию старше Леонида, а Борис старше Филиппа” выражается приведенной на следующем слайде конъюнкцией целей.**

# Конъюнкция целей.

`can_carry_degree("Яков",Z1),  
can_carry_degree("Филипп",Z2),can_be("Филипп",R2),  
R2<>"Летчик", R2<>"Сапер", R2<>"Связист",  
can_carry_degree("Борис",Z3),can_be("Борис",R3), R3<>"Летчик",  
can_carry_degree("Леонид",Z4),can_be("Леонид",R4),  
R4<>"Летчик", R4<>"Артиллерист", R4<>"Связист", R4<>"Сапер",  
senior(Z1,Z4),senior(Z3,Z2).`

Здесь с помощью предиката `senior` формально определяется отношение "старший по званию".

Таким образом, решение задачи об офицерах представляется как последовательное решение ключей с конкретизацией переменных в структурах - элементов списка :

`[oficer("Яков",Z1,R1),oficer("Филипп",Z2,R2),  
oficer("Борис",Z3,R3),oficer("Леонид",Z4,R4), oficer("Андрей",Z5,R5)]`

## Программа 2 для решения задачи об офицерах : генератор решений.

*/\* Задача об офицерах. Вариант 2. \*/*

domains

slist=string\*

oficer=oficer(string,string,string)

oficers=oficer\*

predicates

member(string,slist)

is\_a\_set(slist)

counter(string,integer,slist)

name(string)

zvanie(string)

rod\_voisk(string)

can\_be(string,string)

can\_carry\_degree(string,string)

senior(string,string)

find\_eq\_zv(oficers,string)

who\_is\_who(oficers)

run

clauses

*/\* Определение принадлежности списку \*/*

member(H,[H|\_]) : - !.

member(Elem, [\_ |T]) : - member(Elem,T).

*/\* Является ли список множеством ? \*/*

is\_a\_set([ ]).

is\_a\_set([Head|Tail]) : - not(member(Head,Tail)),  
is\_a\_set(Tail).

*/\* Подсчет числа офицеров искомого звания \*/*

counter(\_ ,0, [ ]).

counter(Zvanie,N, [Zvanie | Set]) : - !,

counter(Zvanie,N1,Set), N=N1+1.

counter(Zvanie, N, [\_ | Set ]) : -

counter(Zvanie,N,Set).

*/\* Исходные данные для генератора решений \*/*

name("Яков").

name("Филипп").

name("Леонид").

name("Борис").

name("Андрей").

zvanie("Майор").

zvanie("Капитан").

zvanie("Подполковник").

rod\_voisk("Пехотинец").

rod\_voisk("Артиллерист").

rod\_voisk("Летчик").

rod\_voisk("Связист").

rod\_voisk("Сапер").

can\_be(X,Y):-name(X),rod\_voisk(Y).

can\_carry\_degree(X,Y):-name(X),zvanie(Y).

*/\* Определение старшего по званию \*/*

senior("Майор","Капитан").

senior("Подполковник","Майор").

## Контроль допустимости решений.

*/\** Определение наличия среди офицеров сапера  
с заданным воинским званием *\*/*

```
find_eq_zv([oficer(_,Z,"Сапер")_],Z):-!.  
find_eq_zv(_|Tail,Z):-find_eq_zv(Tail,Z).
```

*/\** Решатель задачи об офицерах *\*/*

```
who_is_who([oficer("Яков",Z1,R1),oficer("Филипп",Z2,R2),  
            oficer("Борис",Z3,R3),oficer("Леонид",Z4,R4),  
            oficer("Андрей",Z5,R5)]):-  
    can_carry_degree("Яков",Z1),can_be("Яков",R1),  
    R1<>"Сапер",  
    can_carry_degree("Филипп",Z2),can_be("Филипп",R2),  
    R2<>"Летчик", R2<>"Сапер", R2<>"Связист",  
    can_carry_degree("Борис",Z3),can_be("Борис",R3),  
    R3<>"Летчик",  
    can_carry_degree("Леонид",Z4),can_be("Леонид",R4),  
    R4<>"Летчик", R4<>"Артиллерист", R4<>"Связист",  
    R4<>"Сапер",  
    can_carry_degree("Андрей",Z5),can_be("Андрей",R5),  
    is_a_set([R1,R2,R3,R4,R5]),  
    counter("Майор",3,[Z1,Z2,Z3,Z4,Z5]),  
    counter("Подполковник",1,[Z1,Z2,Z3,Z4,Z5]),  
    counter("Капитан",1,[Z1,Z2,Z3,Z4,Z5]),  
    find_eq_zv([oficer("Филипп",Z2,R2),  
                oficer("Борис",Z3,R3),oficer("Леонид",Z4,R4),  
                oficer("Андрей",Z5,R5)],Z1),  
    senior(Z1,Z4),senior(Z3,Z2).
```

# **Литература.**

**Стерлинг Л., Шапиро Э. Искусство программирования на языке Пролог : Пер. с англ. - М.: Мир, 1990. С. 164-174.**