# Исследование применения понятия нечеткого отношения, операций импликации и композиции при реализации нечетких высказываний и построении нечетких рассуждений

**1. Цель работы:** исследовать способы применения понятия нечеткого отношения, операций импликации и композиции при реализации нечетких высказываний.

#### 2. Теоретическое введение

## 2.1. Понятие нечетких и лингвистических переменных

Нечеткая переменная (НП) определяется совокупностью параметров вида:

$$< p, X, A >$$
,

где p — название нечеткой переменной, X — область определения нечеткой переменной (множество значений  $x \in X$ , для которых (на которых) определена нечеткая переменная (все множество X),  $A = \{x \in X, \mu_A(X)\}$  — нечеткое множество (HM) на X, элементы которого — нечеткие значения  $\mu_A(x)$ , которые принимает нечеткая переменная на X. Тогда нечеткое множество A определяет возможные значения ( $\mu_A(x)$ ), которые принимает нечеткая переменная p для соответствующего значения  $x \in X$ .

<u>Пример.</u> Интенсивность трафика, передаваемого через сетевое устройство, может быть: малой – первая нечеткая переменная  $p_1$ , средней – вторая нечеткая переменная  $p_2$  и большой – третья нечеткая переменная  $p_3$ . Все переменные  $(p_i/i=\overline{I,3})$  определены на одном универсальном множестве X, допустим:

$$100 < X < 1000 \text{ Moum } / c$$
, T.e.  $X = [100.1000]$ .

Для каждой переменной (  $p_i/i = \overline{I,3}$  ) определена своя функция принадлежности  $\mu_A^i(x)$ , определяющая НМ, соответствующее нечеткой переменной.

Тогда:

1) < Малая интенсивность трафика, ( 100 < X < 1000 ),  $A_I >$ , где

 $A_I = \{x, \mu_{A_i}^I(x)\}$  – нечеткое множество, соответствующее НП  $p_I$ ;

2) <Средняя интенсивность, ( 100 < X < 1000 ),  $A_2 >$ , где

 $A_2 = \{x, \mu_{A_2}^1(x)\}$  – нечеткое множество соответствующее  $p_2$ ;

3) <Высокая интенсивность, (  $100 < X < 1000\,$  ),  $A_3 >$ , где

 $A_3 = \{x, \mu_{A_3}^I(x)\}$  – нечеткое множество соответствующее  $p_3$ .

Графический вид нечетких переменных ( $p_i/i = \overline{1,3}$ ) представлен на Рис. 3.1 (три переменные сведены на один, рисунок).

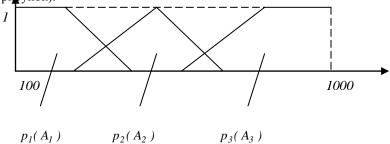


Рисунок 3.1- Вид нечетких множеств для соответствующих переменных

<u>Лингвистическая переменная</u> определяется как совокупность параметров вида:

$$\langle LP, NLP, X, G, M \rangle$$
,

где:

- -LP название лингвистической переменной, характеризующей некоторые процессы (в рассматриваемом случае LP «интенсивность трафика»);
- NLP терм-множество значений лингвистической переменной (значения ЛП называются термами, совокупность этих значений образует множество NLP); терм-значение ЛП сопоставляется (однозначно) с соответствующим ему значением нечеткой переменной (т.е. должен быть задан способ сопоставления множества термов и соответствующего множества нечетких переменных); обозначим способ сопоставления через S, тогда  $S:NLP \to \{p_i \mid i=\overline{l_1n}\}$  отображение множества NLP на множество нечетких переменных  $\{p_i \mid i=\overline{l_1n}\}$  где n— количество нечетких переменных;

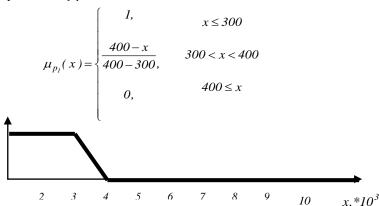
- Х область определения нечетких переменных (задаваемое универсальное множество);
- -G процедура, описывающая процесс формирования новых значений термов лингвистической переменной LP на основе имеющихся термов множества NLP (т.е. способ формирования новых термовзначений ЛП с именем LP на основе имеющихся термов из множества NLP).
- M процедура, сопоставляющая каждому новому терму-значению ЛП с именем LP, сгенерированному процедурой G, соответствующее ему (этому терму) нечеткое множество, таким образом, процедура G позволяет формировать (реализует формирование) новые значения термов на основе использования либо логических операций «U», «UЛU», либо с использованием модификаторов исходных термов вида: «очень», «не», «более менее» («слегка»), «не очень» и т.д.

Процедура M выполняет расчет значений  $\Phi\Pi$  ( $\mu(x)$ ) для соответствующих сгенерированных процедурой G термов (полученных модификацией исходных значений—термов).

## Пример формирования лингвистических переменных.

Переменная, описывающая значения интенсивности трафика, поступающего на маршрутизатор. Имя переменный LP — «Интенсивность трафика». Параметры переменной:

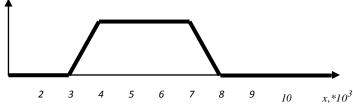
- 1) множество значений термов лингвистической переменной *NLP*;
- 2)  $NLP = \{\text{«Малая», «Средняя», «Большая»}\}$ . Так как |NLP| = 3, то должны быть определены три значения нечетких переменных, т.е. множество  $(p_i / i = \overline{1,3})$ .
- 3) универсальное множество X представляет собой интервал [100,1000] мбит /c, тогда X = [100,1000]. Значения нечетких переменных задаются следующим образом (вид НП  $(p_i \setminus i = \overline{I,3})$  и формализация способа определения значений  $(\mu_{p_i}(x))$ :
- а) переменная  $p_1$ :



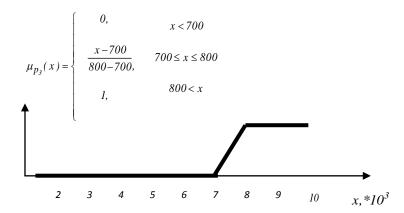
б) переменная  $p_2$ :

$$\mu_{p_2}(x) = \begin{cases} 0, & x \le 300 \\ \frac{x - 300}{400 - 300}, & 300 < x < 400 \end{cases}$$

$$\mu_{p_2}(x) = \begin{cases} 1, & 400 \le x \le 700 \\ \frac{800 - x}{800 - 700}, & 700 < x \le 800 \\ 0, & 800 < x \end{cases}$$



в) переменная  $p_3$ :



Сопоставление термов-значений лингвистической переменной LP (множество NLP) с соответствующими значениями нечетких переменных  $p_i(i=\overline{1,3})$ :

«Малая» 
$$\rightarrow p_1$$
; «Средняя»  $\rightarrow p_2$ ; «Большая»  $\rightarrow p_3$ .

Графическое представление значений лингвистической переменной на Рис. 3.2.

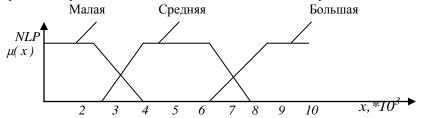


Рисунок 3.2 – Сопоставление значений ЛП и НП

Процедура G, формирующая новые значения — термы с использованием модификаторов «и», «или», «не», «очень», «более-менее» и т.д. Тогда значения (термы) лингвистической переменной LP следующие (новые значения, полученные путем модификации имеющихся): «не малая», «не большая», «очень большая», «более-менее средняя», «малая или средняя».

Процедура M , реализующая определение значений  $\Phi\Pi$  для соответствующих новых значений термов ЛП, использует следующие выражения:

a) 
$$LP_i \rightarrow \mu e LP_i \rightarrow 1 - \mu_{p_i}(x)$$
 «He»;

б) 
$$LP_i \rightarrow \text{ очень } LP_l \rightarrow \left(\mu_{p_i}(x)\right)^2$$
 «очень»;

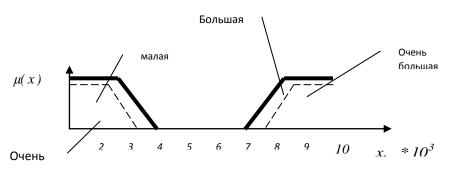
в) 
$$LP_i o более$$
 менее  $LP_1 o [\mu_{p_i}(x)]^{0.5}$  «более-менее»;

$$\text{ r) } LP_i \text{ } u \text{ } LP_j \rightarrow LP_i \cap LP_j \rightarrow \min[ \text{ } \mu_{p_1}(x), \text{ } \mu_{p_2}(x)] \text{ } \underbrace{\text{ win}};$$

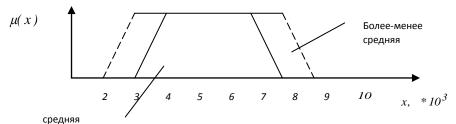
д) 
$$LP_i$$
 или  $LP_j \to LP_i \cup LP_j \to max\{\mu_{p_j}(x), \mu_{p_j}(x)\}$  «или».

Вычисление значений ФП  $\mu(x)$  для вновь полученных термов-значений ЛП «Интенсивность трафика» выполнено следующим образом:

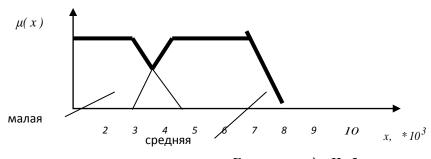




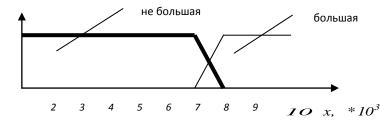
## «Средняя» → «более менее средняя» («сравнительно средняя»)



«млая», «Средняя» — «Малая или средняя» (сравнить с «Не большая»)







## 2.2.Основы нечеткой логики.

#### Понятия четкой логики.

Высказывание – утверждение, для которого возможно определить истинность или ложность.

Пример: «2 – натуральное число».

Для составления сложных высказывание на основе простых используются логические операции: «и», «или», «не», «если..., то...».

Истинность сложных высказываний определяется значениями истинности элементарных высказываний. Тогда имеется возможность исчисления высказываний (т.е. определение их истинности или ложности).

# Образование (модификация) высказываний

1) Операция «не» – высказывание «не А», где А – исходное высказывание.

A	$\overline{A}$
1	0
0	1

Если высказывание (2 - натуральное число) есть истина, то (2 - не натуральное число) есть ложь. Если (-5 - натуральное число) - ложь, то (-5 - не натуральное число) - истина.

## 2) Конъюнкция высказываний

A	В	АиВ
1	1	1
1	0	0
0	1	0
0	0	0

Высказывание А: 2 – натуральное число.

Высказывание В: 2 – целое число.

Составное высказывание 1: «2 – натуральное число» и «2 – целое число» является истинным .

Составное высказывание 2: «1.5 – натуральное число» и «1.5 – целое число» является ложным.

- 3) По аналогии рассматривается дизъюнкция высказываний.
- 4) Импликация двух высказываний, соответствует союзу «если..., то...» и обозначается символом  $\rightarrow$ . Импликация  $\rightarrow$  интерпретируется с.о.: «Если A, то B» или «Если высказывание A верно, то верно высказывание B», или «из A следует B». Операция импликации это логическое следование. В импликации  $A \rightarrow B$  высказывание A называют условием (посылкой) импликации, B заключение (следствие) импликации.

<u>Пример:</u> высказывание A – треугольник равносторонний, высказывание B – треугольник равноугольный. Если «треугольник равносторонний» то «треугольник равноугольный» («Если A, то B»).

В операции импликации высказывание, определяющее условие, может быть как простым, так и составным. Составные высказывания образуются из простых с использованием конъюнкции (операция «и») и дизъюнкции (операция «или»).

Пример составного высказывания на месте условия и действия.

Если  $A_1$  и  $A_2$  то В;

Если  $A_1$  или  $A_2$  то В;

Если  $A_1$  и  $A_2$  то  $B_1$  и  $B_2$ ;

Если  $A_1$ и  $A_2$  то  $B_1$  или  $B_2$ ;

Здесь  $A_i$ ,  $B_i$  - высказывания

Таким образом, сформулированная операция импликации может быть обобщена в правило вывода истинного заключения В (правило «модус поненс»).

Посылка	А есть истинно
Импликация	Если $A_1$ то В
Логический вывод	В есть истинно

B соответствии с правилом вывода определяется заключение «B есть истинно», если известно, что «A истинно» и существует правило «Eсли A то B».

#### Понятие нечеткого высказывания

Нечетким высказыванием называется утверждение, относительно истинности которого возможно судить в некоторой степенью уверенности. Таким образом степень истинности элементарного нечеткого высказывания принимает значение из замкнутого интервала [0,1]. Степень истинности высказывания А обозначена как  $\mu_{\rm A}(x)$ .

Примеры элементарных нечетких высказываний.

3- малое число (степень истинности -0.9),

15 – не очень большое число (степень истинности – 0.7)

Интенсивность трафика очень большая.

<u>Отрицанием</u> нечеткого высказывания A является высказывание  $\overline{A}$ , степень истинности которого определяется выражением  $\mu_{\overline{A}} = l - \mu_A$ , где  $\mu_A$  — степень истинности высказывания A.

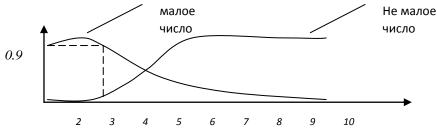
Пример определения степени истинности высказываний.

Нечеткое множество А – "Малое число".

Нечеткое множество "Не А "- "Не малое число".

$$\mu_A(3) = 0.9;$$

$$\mu_{\overline{A}}(3) = 0,1;$$



Таким образом, степень истинности высказывания "3- малое число" равна 0,9, а высказывания "3- не малое число" равна 0,1.

Конъюнкцией нечетких высказываний A и B называется нечеткое

высказывание  $A \cap B$ , степень истинности которого определяется выражением:

$$\mu_{A \cap B}(x_1, x_2) = \mu_A(x_1) \cap \mu_B(x_2) = \min(\mu_A(x_1), \mu_B(x_2)).$$

Пример конъюнкции нечетких высказываний.

Определены две лингвистические переменные — интенсивность трафика и объем буфера для хранения пакетов. Соответствующие множества  $NLP_1$  и  $NLP_2$  имеют вид:  $NLP_1 = \{$ малая, средняя, большая $\}$ ,  $NLP_2 = \{$ малый, средний, большой $\}$ .

Высказывание А: «220 – малая интенсивность трафика».

Высказывание В: «500 – большой размер буфера».

Вычисление значения функции принадлежности для конъюнкции нечетких высказываний выполняется следующим образом:

$$\mu_{A \cap B}(x_1, x_2) = \min(\mu_A(x_1), \mu_B(x_2)) = \mu_B(x_2).$$

Дизъюнкция нечетких высказываний A и B называется нечеткое высказывание  $A \cup B$ , степень истинности которого определяется выражением вида:

$$\mu_{A \cup B}(x_1, x_2) = max(\mu_A(x_1), \mu_B(x_2)).$$

Вычисление степени истинности высказывания  $\mu_{A \cup B}(x_I, x_2)$  выполняется аналогично, при этом  $\mu_{A \cap B}(x_I, x_2) = \mu_A(x_I)$ .

В общем виде выражения для вычисления значений  $\mu_{A \wedge B}$  и  $\mu_{A \cup B}$  могут быть записаны следующим образом:

$$\mu_{A \cap B}(x_1, x_2) = T(\mu_A(x_1), \mu_B(x_2))$$

$$\mu_{A \cup B}(x_1, x_2) = S(\mu_A(x_1), \mu_B(x_2)),$$

где  $T(\cdot)$  и  $S(\cdot)$  — функции, называемые t -нормой и t -конормой (s -нормой). Тогда один из способов задания t - и s - норм является:

$$t(x_1,x_2) = min(\mu_A(x_1),\mu_B(x_2))$$
;

$$s(x_1, x_2) = max(\mu_A(x_1), \mu_B(x_2))$$
.

Понятия t - и s -норм определены ниже следующим образом:

- 1) t -норма, обозначаемая как  $T(\cdot)$  коммутативная, ассоциативная бинарная функция, для которой выполняются условия: T(x,0) = 0; T(x,1) = 1,  $\forall x \in X$ . Виды t -норм  $T(\cdot)$ :
- а) логическое произведение:

$$T(\mu_A, \mu_B) = min(\mu_A(x_1), \mu_B(x_2));$$

б) граничное произведение:

$$T(\mu_A, \mu_B) = max(\mu_A(x_1) + \mu_B(x_2) - 1,0);$$

в) алгебраическое произведение:

$$T(\mu_A, \mu_B) = \mu_A(x_1) \cdot \mu_B(x_2).$$

2) t -конорма (s -норма), обозначаемая как  $S(\cdot)$  —это коммутативная ассоциативная бинарная функция, для которой выполняются условия:

$$S(x,0) = x; S(x,1) = 1, \forall x \in X$$
. Виды  $s$ -норм:

а) логическая сумма:

$$S(\mu_A, \mu_B) = max(\mu_A(x_1), \mu_B(x_2));$$

б) алгебраическая сумма:

$$S(\mu_A, \mu_B) = \mu_A(x_1) + \mu_B(x_2) - \mu_A(x_1) \cdot \mu_B(x_2);$$

в) граничная сумма:

$$S(\mu_A, \mu_B) = min(\mu_A(x_1) + \mu_B(x_2), 1).$$

Таким образом при определении степени истинности высказывания  $A \cup B$  может быть использована любая из функций, являющихся s- нормой (t-конормой), при вычислении степени истинности высказывания  $A \cap B$  может быть использована любая функция, являющаяся t- нормой.

Импликацией нечетких высказываний A и B называется нечеткое высказывание  $A \to B$  ( где  $\to$  знак импликации), степень истинности которого  $\mu_{A \to B}(x_1, x_2)$  определяется следующим образом:

$$\mu_{A\to B}(x_1, x_2) = I(\mu_A(x_1), \mu_B(x_2)),$$

где I — знак функции импликации.

## Виды функций – импликаторов:

- 1)  $(1 \mu_A(x_1) + \mu_A(x_1) \cdot \mu_B(x_2))$ ;
- 2)  $max(1-\mu_A(x_1),\mu_B(x_2))$  импликатор Клина-Дайнела;
- 3)  $min(1 \mu_A(x_1) + \mu_B(x_2), 1)$  импликатор Лукасевича;
- 4)  $min(\mu_A(x_1), \mu_B(x_2))$  импликатор Мандани.

Тогда для  $A \to B$  в качестве примера применим импликатор Клина–Дайнела:

$$\mu_{A\to B}(x_1,x_2) = max(1-\mu_A(x_1),\mu_B(x_2)).$$

В импликации  $A \to B$  выполняется связывание элемента  $x_1 \in X_1$ , обладающего свойством A, с элементом  $x_2 \in X_2$ , обладающим свойством B. Тогда, выражение (значение)  $\mu_{A \to B}(x_1, x_2)$  соответствует степени истинности свойства (отношения), связывающего  $x_1 \in X_1$  с  $x_2 \in X_2$ .

Если  $x_1$  и  $x_2$  – конкретные значения (с заданными  $\mu_A(x_1)$  и  $\mu_B(x_2)$ ), то  $\mu_{A\to B}(x_1,x_2) = \mu_R(x_1,x_2)$  – значение функции принадлежности отношения R , соответствующего свойству, связывающему множества  $X_1$  и  $X_2$ .

Пример. Если «200 – малая интенсивность трафика», то «500 – большой размер буфера».

В качестве импликатора используем импликатор Лукасевича. Степень истинности высказываний определяется значениями функций принадлежностей в виде:  $\mu_A(x_1) = 0.9$ ,  $\mu_B(x_2) = 0.6$ . Тогда

$$\mu_{A\to B}(x_1, x_2) = min(1-0.9+0.6; 1) = min(0.7; 1) = 0.7$$
.

# 2.3. Механизмы логического вывода (с использованием понятия отношения и операции композиции)

Пусть  $LP_1$  и  $LP_2$  — наименования входной и выходной лингвистических переменных, A и B — значения—термы ЛП  $LP_1$  и  $LP_2$  (значениям A, B соответствуют нечеткие переменные  $p_i$  и  $p_j$ , то есть нечеткие множества). Лингвистическим правилом логического вывода «Если ..., то...» называется конструкция вида:

K: Если  $\mathit{LP}_1$  есть  $\mathit{A}$  , то  $\mathit{LP}_2$  есть  $\mathit{B}$  ; либо в альтернативной записи:

K: Если  $LP_1 = A$ , то  $LP_2 = B$ ;

В правиле K выражение « $LP_1 = A$ » - это нечеткое высказывание, называемое предпосылкой, « $LP_2 = B$ » - нечеткое высказывание называемое следствием правила. Правило K интерпретируется как нечеткое следствие (отношение, импликация), то есть в виде  $A \to B$ , либо в виде нечеткого отношения R между предпосылкой и следствием, то есть  $R = A \to B$ .

Отношение R задано на декартовом произведении универсальных множеств  $X_1$  и  $X_2$ , являющихся областями определения нечетких (лингвистических) параметров  $LP_1$  и  $LP_2$ .

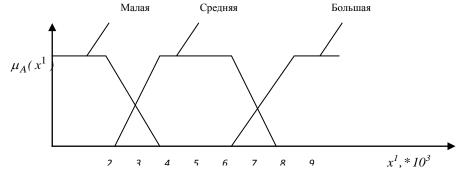
Если  $A \to B$  в правиле K – это нечеткая импликация (отношение), то отношение R (значение  $\Phi\Pi$  для нечеткого отношения R  $\mu_{A\to B}=\mu_R$ ) может быть определено с использованием одной из функций импликаторов I.

<u>Пример</u> определения значений  $\Phi\Pi$  отношения R при заданном правиле нечеткого вывода:

K: Если интенсивность трафика = малая, то размер буфера = малый.

Таким образом имеется 2 ЛП:  $LP_1$  = «Интенсивность трафика» и  $LP_2$  = «Размер буфера».

Лингвистические значения и их сопоставление с значениями нечетких переменных имеет следующий вид (при  $X_1 = [100,1000]$   $X_2 = [300,800]$  (размер буфера измеряется в пакетах)).

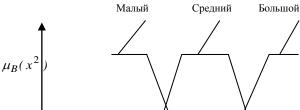


 $LP_1 = \langle Maлas \rangle \rightarrow p_{11};$ 

 $LP_1 =$  «Средняя»  $\rightarrow p_{12}$ ;

 $LP_1 =$  «Большая»  $\rightarrow p_{13}$ ;

 $p_{\mathit{Ii}}$  –  $\mathit{i}$ - ые значения (нечетные множества) для ЛП  $\mathit{LP}_\mathit{I}$  .



```
LP_2 =  «Малый» \rightarrow p_{21}; LP_2 =  «Средний» \rightarrow p_{22}; LP_3 =  «Большая» \rightarrow p_{23}; p_{2i}-i-ые значения (HM) для ЛП LP_2.
```

 $X_1 = \{100,200,300,400,500,600,700,800,900,1000\}$  $X_2 = \{300,400,500,600,700,800\}$ 

Нечеткая переменная  $p_{11}$ , соответствующая значению  $LP_I$  = «Малая», определяется следующим образом:  $p_{11} = \{100/1; 200/1; 300/0,5; 400/0; 500/0; 600/0; 700/0; 800/0; 900/0; 1000/0\}$ 

Нечеткая переменная  $P_{21}$  определяется в виде:  $p_{21} = \{\,300\,/\,1;\,400\,/\,1;\,500\,/\,0;\,600\,/\,0;\,700\,/\,0;\,800\,/\,0\,\}$ 

Для определения  $\mu_{A\to B}=\mu_R$  применим импликатор Лукасевича:  $I=\min(\ I-\mu_A(\ x_I\ )+\mu_B(\ x_2\ ),I\ \}$ 

Матрица  $A_R$  (значений ФП для отношения R ) размером [10x6] имеет вид:

Определим способ вычисления значений выходных лингвистических переменных на примере. В случае, если заданы  $X_1$  и  $X_2$ , значение ЛП  $LP_1$  в условии правила, а также отношение R, то может быть определено значение ЛП  $LP_2$  (значение НП  $p_{21}$ ) с использованием композиционного правила вывода.

В рассматриваемом случае являются заданными  $X_I$ ,  $X_2$ , значение  $\mathit{LP}_I$  и отношение R, необходимо определить значение  $LP_2$  (при этом отношение R определено на множестве  $X_1 \times X_2$ ). Нечеткая переменная  $p_{11}$  определена следующим образом:

$$p_{11} = \{(1/1), (2/0.6), (3/0.2), (4/0)\}.$$

Значение  $p_{11}$  (НП  $p_{11}$ ) соответствует значению ЛП  $LP_1$  = «малое число». Отношение R задано матрицей значений  $\Phi\Pi$   $\mu_R$  — матрица  $A_R$  — в виде:

$$A_R = \begin{vmatrix} 1 & 0.5 & 0 & 0 \\ 0.5 & 1 & 0.5 & 0 \\ 0 & 0.5 & 1 & 0.5 \\ 0 & 0 & 0.5 & 1 \end{vmatrix}.$$

Значение НП  $p_{21}$  может быть получено с использованием макси-миной ( $max\ min\ -$ ой) композиции в виде:

$$\mu_B(x_2) = \bigcup [\mu_A(x_1) \cap \mu_R(x_1, x_2)] = max(min(\mu_A(x_1), \mu_R(x_1, x_2))) =$$

$$= \begin{bmatrix} 1 & 0.6 & 0.2 & 0 \end{bmatrix} \circ \begin{bmatrix} 1 & 0.5 & 0 & 0 \\ 0.5 & 1 & 0.5 & 0 \\ 0 & 0.5 & 1 & 0.5 \\ 0 & 0 & 0.5 & 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 0.6 & 0.5 & 0.2 \end{bmatrix}.$$

Тогда значение  $p_{21}$  имеет вид

$$p_{21} = \{(1/1), (2/0.6), (3/0.5), (4/0.2)\},$$

что соответствует нечеткому значению  $LP_2$  «достаточно малое число» («более-менее малое число»).

Таким образом процедура нечеткого вывода предполагает использование композиции нечетких множеств (в частности, НМ и НО).

Свойство импликации (положенное в основу при построении нечетких правил) – свойство отделения, которое соответствует выполнению (истинности) двух предпосылок (A 
ightarrow B и  $LP_I = A$ ) для получения значения в ЛП  $LP_2$ .

Свойство импликации (свойство определения) может быть записано следующими двумя способами:

1)

Посылка 1

Если  $LP_1 = A$  то  $LP_2 = B$  (правило)

Посылка 2

 $LP_{1} = A$  (утверждение о значении  $LP_{1}$ )  $LP_{2} = B$  (заключение о значении  $LP_{2}$ )

Заключение (вывод)

2)

ЕСЛИ  $(A \rightarrow B)$  истинно и A истинно, ТО B истинно.

В правиле исходное высказывание на месте условия имеет вид:  $LP_1$  есть A ( $LP_1 = A$ ). Исходное высказывание в правиле может быть модифицировано следующим образом:

$$LP_1$$
 есть  $\nabla A$ ,

где  $\nabla$  - модификатор, соответствующий таким словам как «очень», «более-менее», «не», «и», «или», и т.д. Пример модификации высказываний:

 $LP_1$  есть очень A;

 $LP_1$  есть более-менее A;

 $LP_1$  есть не очень A; и т.д.

Тогда модифицированные значения «очень A», «более-менее A», «не очень A» и т.д. могут быть обозначены как A'. В этом случае должно быть определено значение выходной ЛП  $LP_2$ , которое обозначено через B' при учете, что предпосылка, на основе которой определяется B' имеет вид: « $LP_1$  есть  $A'\gg$ .

Для определения B' может быть применено правило, связывающее  $LP_I = A$  и  $LP_2 = B$  (отношение (импликация) для  $LP_1 = A$  и  $LP_2 = B$ ).

Логический вывод, который использует введенное правило, будет иметь вид:

Посылка 1

Если  $LP_1$  есть A , то  $LP_2$  есть B

Посылка 2

Заключение

 $LP_2$  есть B'

Так как посылка 1 есть ничто иное, как отношение  $R(p_i, p_j) = A \rightarrow B$ , где A – значение—терм,  $p_i$  - соответствующая этому значение нечеткая переменная, то с использованием операции композиции может быть определено НМ  $p'_i$ , соответствующее лингвистическому значению B'.

Таким образом, суть решаемой задачи состоит в определении какой должны быть  $LP_2$ , если  $LP_1 = A$  и выполняется предпосылка 1. Последовательность при определении B следующая:

- 1) определение  $R = A \to B$  с использованием какой-либо функции импликатора, например:
- $\mu_{R}(\ A,B\ ) = \min(\ 1 \mu_{A}(\ x_{1}\ ) + \mu_{B}(\ x_{2}\ ),1\ ); \quad \forall x_{1} \in X_{1}, \quad \forall x_{2} \in X_{2}\ ;$
- 2) с использованием maxmin-ой композиции определение нечеткого множества (нечеткой переменной  $p_j$  ):
- $\mu_{B}{'}(x_{2}) = max(min(\ \mu_{A}{'}(x_{1}),\mu_{R}(A,B)) = max(min(\ \mu_{A}{'}(x_{1}),\mu_{A\rightarrow B}(x_{1},x_{2}));$
- 3) в результате выполнения шага 2 будет определена НП  $p'_{j}$ , соответствующая значению—терму B' (то есть нечеткое множество). Для перехода от нечеткого множества (нечеткой переменной)  $p'_{j}$  к четкому значению необходимо выполнить этап дефазификации НМ по одному из методов.

Пример реализации операции композиции при получении значения B' (имена переменных:  $LP_I$  - интенсивность трафика,  $LP_2$  - размер буфера).

Схема логического вывода имеет вид:

Заключение (вывод)  $LP_2 = B'$ 

 $X_1 = [100,1000], X_2 = [300,800].$ 

Значению—терму ЛП  $LP_I$  = «малая» соответствует нечеткая переменная  $P_{II}$  :  $P_{II}$  = {  $100/1, 200/1, 300/0, 5, 400/0; 500/0; 600/0; 700/0; 800/0; 900/0; 100/0 }.$ 

Значение—терму ЛП  $LP_2$  = «малый» соответствует нечеткая переменная  $P_{21}$ :  $P_{21} = \{300/1, 400/1, 500/0, 600/0; 700/0; 800/0\}$ .

Алгоритм получения значения  $LP_2$  предусматривает выполнение следующих шагов:

1. Для определения значений элементов  $\mu_{A\to B} = \mu_R$  матрицы отношения  $A_R$  использована функция-импликатор Мамдани в виде:

$$\mu_{A\to B} = \mu_R = min(\ \mu_A(\ x_I\ ), \mu_B(\ x_2\ )\ .$$

Значения элементов матрицы  $A_R$  для рассматриваемых переменных  $p_{11}$  и  $p_{21}$  получены с использованием введенного выражения.

- 2. Модификатор значения ЛП  $LP_1$  «очень» соответствует операции концентрирования НМ (т.е.  $[\mu_A(x^I)]^2$
- ). Тогда НМ (НП)  $p_{11}$ , определенное на основе НП  $p_{11}$  с использованием операции концентрирования, примет следующий вид:

```
p_{II} = \{\,100/1, 200/1, 300/0, 25, 400/0; \,500/0; \,600/0; 700/0; \,800/0; \,900/0; \,100/0\,\}.
```

3. Значение переменной  $p'_{21}$  определено в результате операции композиции нечетких множеств (НП  $p_{11}$  и НО R(A,B)) следующим образом:

 $=(0.25 \quad 0.25 \quad 0 \quad 0 \quad 0 \quad 0);$ 

Тогда исходный вид НП  $p_{21}$  и полученный вид НП  $p'_{21}$  представлены на Рис.3.3.

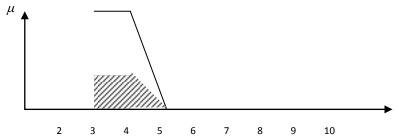


Рисунок 3.3 – Вид нечетких переменных  $p_{21}$  и  $p'_{21}$ 

Определение четкого значения размера буфера для исходного множества  $p_{21}$  и модифицированного множества  $p'_{21}$  используется метод центра тяжести, т.е. вычисление  $x_2$  и  $x'_2$  - четких значений по формулам:

$$x_{2}^{\textit{qemk}} = \frac{\sum_{r=1}^{m} x_{2}^{r} \mu_{B}(x_{2}^{r})}{\sum_{r=1}^{m} \mu_{B}(x_{2}^{r})} = 350; \ x_{2}^{\textit{qemk}} = \frac{\sum_{r=1}^{m} x_{2}^{r} \mu_{B'}(x_{2}^{r})}{\sum_{r=1}^{m} \mu_{B'}(x_{2}^{r})} = 350.$$

Таким образом, для хранения пакетов при малой интенсивности трафика достаточно 350 ячеек (каждая ячейка — один пакет), для хранения пакетов при очень малой интенсивности трафика также достаточно 350 ячеек.

## Возможные варианты выражений для реализации операции композиции нечетких множеств

Для определения  $\mu_{B'}(x_2)$  использовалась *тахтіп*-ая композиция в виде:

$$\mu_{B'}(x_2) = max(min(\mu_{A'}(x_1), \mu_{A \to B}(x_1, x_2)),$$

где  $min(\mu_{A'}(x_1), \mu_{A \to B}(x_1, x_2))$  – это выражение для t - нормы.

Оператор t - нормы обозначен через T , тогда способ вычисления композиции НМ может быть представлен в следующем виде:

$$\mu_{B'}(x_2) = max(\mu_{A'}(x_1)T \mu_{A\to B}(x_1,x_2)).$$

Тогда вместо T при выполнении операции композиции может быть указан любой способ вычисления значений, предусматривающий использование выражений для t - норм (в скобках для рассматриваемого выражения используется любая из приведенных выше t - норм).

В тоже время наиболее часто используемыми выражениями для определения операции композиции автиготея:

- 1) (max min) ная композиция  $max(min(\mu_A'(x_1), \mu_R(x_1, x_2));$
- 2) (max prod) -композиция  $max(\mu_A'(x_1) \bullet \mu_R(x_1, x_2))$ , где – знак произведения.

## 2.4. Система продукционного вывода, основанная на лингвистических правилах «ЕСЛИ...ТО...»

Нечеткой системой логического вывода, основанного на лингвистических правилах «ЕСЛИ..., ТО...» (нечеткой системой логического вывода), называется конструкция вида:

$$K_1$$
: если  $X$  есть  $A_1$ , то  $Y$  есть  $B_1$ ;  $K_2$ : если  $X$  есть  $A_2$ , то  $Y$  есть  $B_2$ ;

 $K_m$ :если X есть  $A_m$  , то Y есть  $B_m$  ;

где  $A_i$  и  $B_i$  ( $i=\overline{I,m}$ ) — соответствующие значения—термы ЛП X и Y, для которых определены нечеткие переменные  $p_i$  и  $p_j$ . Т.е. значениям— термам  $A_i, B_i$  лингвистических переменных X и Y поставлены в соответствие нечеткие множества.

Существует необходимость определения с использованием вводной системы правил  $K_i(i=\overline{I,m})$  для вводимого значения A' лингвистической переменной X значения B' выходной лингвистической переменной Y. Для решения поставленной задачи могут быть применены два способа определения значения B' ЛП Y при вводимом значении A' ЛП X:

1) предварительная агрегация нечетких отношений (определение некоторого отношения R, являющегося обобщающим отношения  $R_i$  с использованием операции агрегации вида  $R = Agg(R_1, R_2...R_m)$ ; в последствии результат B' при заданном втором значении A' определяется с использованием композиционного правила ввода  $B' = A' \circ R$ , где  $\circ$  - знак операции композиции НМ и НО; в качестве оператора агрегации  $Agg(\bullet)$  может быть использована любая s - норма (t - конорма), в частности операция:

$$max(\mu_{A_i \to B_i}(x_1, x_2), \mu_{A_{i+1} \to B_{i+1}}(x_1, x_2)),$$

где  $A_i \to B_i$  — соответствующая операция импликации (отношения между множествами); это же выражение может быть записано следующим образом  $max(\mu_{R_i}(x_1,x_2),\mu_{R_{i+1}}(x_1,x_2))$ ; для операции агрегации  $Agg(\bullet)$ , предполагающей использование s - нормы в виде  $max(\mu_{R_i},\mu_{R_{i+1}})$ , введено обозначение:

 $Agg(R_1,...R_m) = \bigcup_{i=1}^m R_i$ , где операция объединения НО  $R_i$  в виде  $\bigcup_{i=1}^m R_i$  и представляет собой определение максимума для соответствующих значений  $R_i$  - ых отношений;

2) первоначальное определение выходов для каждого i -го правила с использованием композиции  $B_i{'}=A_i{'}{}^{\circ}R_i$  (  $i=\overline{I,m}$  ); после определения всех m нечетких значений  $B_i{'}$  выполняется их агрегация в виде:

$$B' = Agg(B'_1, B'_2, ..., B'_m) = \bigcup_{i=1}^{m} (A' \circ R_i).$$

Для агрегации может быть применена s - норма, использованная в предыдущем пункте.

<u>Пример</u> определения значения B' по заданному значению A' при заданной системе правил логического вывода и первом способе получения логического значения (первом способе агрегации правил).

Система правил имеет вид:

 $K_I$ : если  $LP_I$  = малая, то  $LP_2$  = малый;  $K_2$ : если  $LP_I$  = средняя, то  $LP_2$  = средний;  $K_3$ : если  $LP_I$  = большая, то  $LP_2$  =большой;

Значение A' определено с использованием модификаторов «не» и «очень» в виде  $LP_I$  =" не очень большая". Необходимо определить значение размера буфера (в пакетах) — переменная  $LP_2$ , который необходимо выделить для хранения пакетов при задаваемой в соответствии с значением A' интенсивности трафика.

Шаг №1. Определение отношений  $R_i(i=\overline{I,3})$  с использованием импликации Мамдани (выбор минимума из двух значений ФП). Универсальные множества  $X_1$  и  $X_2$  имеют вид:  $X_1 = [100,1000]$ ,  $X_2 = [300,800]$ . Нечеткая переменная  $p_{II}$ , определенная для лингвистического значения «Малая» лингвистической переменной  $LP_I$ , имеет вид:

$$p_{11} = \{\,100/1;\,200/1;\,300/0,5;\,400/0;\,500/0;\,600/0;\,700/0;\\800/0;\,900/0;\,1000/0\,\}.$$

Нечеткая переменная  $p_{21}$  определяемая для лингвистического значения «малый» лингвистической переменной  $\mathit{LP}_2$  имеет вид:

$$p_{21} = \{\,300\,/\,1,400\,/\,1,500\,/\,0,600\,/\,0,700\,/\,0,800\,/\,0\,\}.$$

Тогда матрица  $A_{R_l}$  значений функции принадлежности  $\mu_{R_l}(x_l,x_2)$  отношения  $R_l$  примет следующий вид (используется импликация Мандини):

Аналогичным образом выполняются действия для правила  $K_2$ . Нечеткая переменная  $p_{12}$  соответствует значению—терму лингвистической переменной  $LP_1$  = «средняя»:

 $P_{12} = \{100/0, 200/0, 300/0, 5, 400/1, 500/1, 600/1, 700/0, 5, 800/0, 900/0, 1000/0\}.$ 

Нечеткая переменная  $p_{22}$  соответствует значению—терму лингвистической переменной  $LP_2$  = «средний»:  $P_{22} = \{300/0, 400/0, 500/1, 600/1, 700/0, 800/0\}$ .

Тогда матрица  $A_{R_2}$  отношения  $R_2$  имеет вид:

Аналогично для правила  $K_3$  . Нечеткая переменная  $p_{13}$  соответствует значению  $LP_1$  = «Большая». Нечеткая переменная  $p_{23}$  соответствует значению  $LP_2$  = «Большой».

 $p_{13} = \{100/0, 200/0, 300/0, 400/0, 500/0, 600/0, 700/0, 5, 800/1, 900/1, 1000/1\};$ 

 $p_{23} = \{\,300\,/\,0,400\,/\,0,500\,/\,0,600\,/\,0,700\,/\,1,800\,/\,1\,\}.$ 

Определение значения «очень большая» (  $\mu_{A_3}(x_I)$ )  $^2=\mu_{A_3'}(x_I)$  – операция концентрирования:  $p'_{13}=\{100/0,200/0,300/0,400/0,500/0,600/0,700/0,25,800/1,900/1,1000/1\}.$ 

Определение значения «не очень большая»  $(\mu_{A_i}(x_I) = 1 - \mu_{A_i}(x_I)$ :

 $p'_{13} = \{100/1, 200/1, 300/1, 400/1, 500/1, 600/1, 700/0, 75, 800/0, 900/0, 1000/0\}.$ 

В результате агрегации матрица обобщающего отношения имеет вид:

Получение выходного значения B' в результате maxmin-ой композиции значения A' и отношения R .

$$p'_{23} = \{1 \ 1 \ 1 \ 1 \ 1 \ 0.75 \ 0 \ 0 \ 0\} \circ \begin{bmatrix} 1 \ 1 \ 0 \ 0 \ 0 \ 0 \\ 0.5 \ 0.5 \ 0.5 \ 0.5 \ 0.5 \\ 0 \ 0 \ 1 \ 1 \ 0 \ 0 \\ 0 \ 0 \ 1 \ 1 \ 0 \ 0 \\ 0 \ 0 \ 0.5 \ 0.5 \ 0.5 \\ 0 \ 0 \ 0 \ 0 \ 1 \ 1 \\ 0 \ 0 \ 0 \ 0 \ 1 \ 1 \\ 0 \ 0 \ 0 \ 0 \ 1 \ 1 \end{bmatrix} =$$

 $=\{0,5; 0,5; 0,5; 0,5; 0,5; 0,5\}.$ 

Этап дефазификации по центру тяжести позволяет получить четкое значение размера буфера (в пакетах) по полученному НМ  $p'_{23}$  ( $x_2^{\textit{чет}} = 550$ ).

# 3. Программа выполнения работы

- 3.1. Изучить теоретические положения аппарата выполнения операций теории нечетких множеств.
- 3.2. Определить способ представления значений нечетких переменных  $p_{1k}$  и  $p_{2s}$  ( $k=\overline{I,3}$ ;  $s=\overline{I,3}$ ), соответствующих значениям лингвистических переменных  $LP_1$ —"интенсивность входного трафика" и  $LP_2$ —"Размер буфера для хранения пакетов", в виде треугольных чисел (при учете, что универсальные множества  $X_1$  и  $X_2$  заданы следующим образом :  $X_1 = [100,1000]$ ;  $X_2 = [300,800]$ ). Реализовать программно способ представления значений нечетких переменных  $p_{1k}$  и  $p_{2s}$  (разработать соответствующую процедуру).
- 3.3. Для заданного по варианту нечеткого правила (из базы правил)  $K_i$  разработать процедуру определения отношения между значениями нечетких переменных  $p_{Ik}$  и  $p_{2s}$  (лингвистических переменных  $LP_I$  и  $LP_2$ ), используя заданную по варианту функцию импликации.
- 3.4. Для заданного по варианту модификатора исходного значения нечеткой переменной  $p_{1k}$  (соответствующей лингвистический переменой  $LP_1$ ), разработать процедуру определения измененного значения этой переменной.
- 3.5. Используя заданный по варианту способ выполнения операции композиции, разработать процедуру определения модифицированного значения нечеткой переменной  $p_{2s}$  (соответствующей лингвистической переменной  $LP_2$ ). Разработать процедуру дефазификации полученного нечеткого значения (значения нечеткой переменной  $p_{2s}$ ) с использованием метода центра тяжести.

- 3.6. Для введенной в рассмотрение базы правил разработать процедуру определения значений функции принадлежности отношений  $R_i$  ( $i = \overline{1,3}$ ) для каждого из правил  $K_i$  ( $i = \overline{1,3}$ ) (использовать для того заданную по варианту функцию импликации).
- 3.7. Разработать процедуру, выполняющую модификацию значения нечеткой переменной  $p_{\it Ik}$ (соответствующего задаваемому по варианту значению лингвистической переменной  $LP_1$ ), в которой применен способ модификации, заданный по варианту
- 3.8. Реализовать процедуру агрегации полученных отношений, с использованием полученного обобщенного (агрегированного) отношения определить модифицированное значение нечеткой переменной  $p_{2s}$ (переменной  $LP_2$ ). С использованием разработанной ранее процедуры выполнить дефазификацию по методу центра тяжести полученного значения нечеткой переменной  $p_{Ik}$ .
- 3.9. Проанализировать полученные результаты и сделать выводы.

## 4. Методика выполнения работы

- 4.1. В среде программирования Visual Studio создать проект, в котором реализовать все определенные в пункте 3 настоящих методических указаний процедуры.
- 4.2. Реализовать выполнение программы, продемонстрировать результаты ее выполнения.
- 4.3. Полученные результаты выполнения программы включить в отчет
- 4.4. Оформить отчет, сделать выводы.

## 5. Задание на работу

При реализации задания на лабораторную работу рассматриваются лингвистические переменные, соответствующие параметрам процесса передачи данных через сетевое устройство:  $LP_I$  – "интенсивность входного трафика" и  $LP_2$  – "Размер буфера для хранения пакетов". Множества значений лингвистических переменных  $LP_1$  и  $LP_2$  имеют вид:

 $NLP_1 = \{$ малая, средняя, большая $\}$ ,  $NLP_2 = \{$ малый, средний, большой $\}$ .

Универсальные множества  $X_1$  и  $X_2$  определены следующим образом:  $X_1 = [100,1000]; X_2 = [300,800]$ . Для получения значений аргументов  $x_1$  и  $x_2$  дискретизация заданных интервалов выполнена с шагом 100. Аппроксимация функций принадлежности для нечетких переменных  $p_{1k}$  и  $p_{2s}$  ( $k=\overline{1,3}$ ;  $s=\overline{1,3}$ ) выполнена с использованием аналитических выражений, форма записи которых соответствует треугольным числам. Способ задания переменных  $p_{1k}$  и  $p_{2s}$  определяется выражениями вида:

Для 
$$p_{11}$$
:

$$\mu_{p_{II}}(x) = \begin{cases} \frac{400 - x}{400 - 100}, & 100 < x < 400; \\ 0, & 400 \le x; \end{cases}$$

Для 
$$p_{12}$$
: 
$$\mu_{p_{12}}(x) = \begin{cases} 0, & x \leq 300; \\ \frac{x-300}{600-300}, & 300 < x \leq 600; \\ \frac{800-x}{800-600}, & 600 < x < 800; \\ 0, & 800 \leq x; \end{cases}$$
 Для  $p_{13}$ :

Для  $p_{13}$  :

$$\mu_{p_{13}}(x) = \begin{cases} 0, & x \le 700; \\ \frac{x - 700}{1000 - 700}, & 700 < x < 1000; \\ 1, & 1000 \le x; \end{cases}$$
 Для  $p_{21}$ : 
$$\mu_{p_{21}}(x) = \begin{cases} \frac{500 - x}{500 - 300}, & 300 \le x < 500; \\ 0 & 500 \le x; \end{cases}$$

$$\mu_{p_{2l}}(x) = \begin{cases} \frac{500 - x}{500 - 300}, & 300 \le x < 500, \\ 0 & 500 \le x; \end{cases}$$

Для 
$$p_{22}$$

Для 
$$p_{22}$$
: 
$$\mu_{p_{22}}(x) = \begin{cases} 0, & x \le 400; \\ \frac{x - 400}{550 - 400}, & 400 < x \le 550; \\ \frac{700 - x}{700 - 550}, & 550 < x < 700; \\ 0, & 700 \le x; \end{cases}$$
Для  $p_{23}$ : 
$$\mu_{p_{23}}(x) = \begin{cases} 0, & x \le 600; \\ \frac{x - 600}{800 - 600}, & 600 < x < 800; \\ 1, & 800 \le x; \end{cases}$$

$$\mu_{p_{23}}(x) = \begin{cases} 0, & x \le 600; \\ \frac{x - 600}{800 - 600}, & 600 < x < 800 \\ 1, & 800 \le x; \end{cases}$$

В лабораторной работе также используется введенная в теоретической части база правил следующего вида:

$$K_I$$
: если  $LP_I$  = "малая", то  $LP_2$  = "малый";  $K_2$ : если  $LP_I$  = "средняя", то  $LP_2$  = "средний";  $K_3$ : если  $LP_I$  = "большая", то  $LP_2$  = "большой".

После того, как исходные данные для задания определены, необходимо сформулировать само задание, содержание которого будет зависеть от назначенного студенту варианта. Содержание вариантов заданий следующее.

#### Вариант 1.

- 1. В соответствии с правилом  $K_1$  базы правил необходимо определить отношение между значениями нечетких переменных  $p_{1k}$  и  $p_{2s}$  (лингвистических переменных  $LP_1$  и  $LP_2$ ), используя импликатор Клина-Дейнела. После этого, используя модификатор "очень", определить значение нечеткой переменной  $p_{Ik}$ , соответствующей лингвистической переменной  $\mathit{LP}_I$ , для которого с использованием  $\mathit{maxmin}$ -ой композиции вычислить значение  $p_{2s}$  (соответствующее  $LP_2$ ). Для полученного нечеткого значения переменной  $p_{2s}$ выполнить операцию дефазификации (с использованием метода центра тяжести).
- 2. Для введенной в рассмотрение базы правил выполнить определение значений функций принадлежности отношений  $R_i$  ( i = 1,3 ) c использованием импликатора Мамдани. Для значения  $\mathit{LP}_I$  = "большая" применить модификатор "не очень", сформировать новое значение нечеткой переменной  $p_{2s}$  (лингвистической переменной  $\mathit{LP}_\mathit{1}$  ). С использование агрегации полученных отношений определить модифицированное значение переменной  $p_{2s}$ , для которого выполнить дефазификацию по методу центра тяжести.

## Вариант 2.

1. В соответствии с правилом  $K_2$  базы правил необходимо определить отношение между значениями нечетких переменных  $p_{1k}$  и  $p_{2s}$  (лингвистических переменных  $LP_1$  и  $LP_2$ ), используя импликатор Лукасевича. После этого, используя модификатор "более менее", определить значение нечеткой переменной  $p_{1k}$  (лингвистической переменной  $LP_{1}$ ), для которого с использованием maxmin-ой композиции вычислить значение  $p_{2s}$ . Для полученного нечеткого значения переменной  $p_{2s}$  (лингвистической переменной  $LP_{2}$ ) выполнить операцию дефазификации (с использованием метода центра тяжести).

2. Для введенной в рассмотрение базы правил выполнить определение значений функций принадлежности отношений  $R_i$  ( $i=\overline{1,3}$ ) с использованием импликатора Мамдани. Для значений  $LP_1$  = "малая" и  $LP_1$  = "средняя" применить модификатор "или", сформировать новое значение нечеткой переменной  $p_{1k}$  (лингвистической переменной  $LP_1$ ). Выполнив предварительную агрегацию полученных отношений, определить модифицированное значение переменной  $p_{2s}$  (переменной  $LP_2$ ), для которого выполнить дефазификацию по методу центра тяжести.

## Вариант 3.

- 1. В соответствии с правилом  $K_3$  базы правил необходимо определить отношение между значениями нечетких переменных  $p_{1k}$  и  $p_{2s}$  (лингвистических переменных  $LP_1$  и  $LP_2$ ), используя импликатор Мамдани. После этого, используя модификатор "не", определить значение лингвистической переменной  $LP_1$  (нечеткой переменной  $p_{1k}$ ) для которого с использованием maxmin-ой композиции вычислить значение  $p_{2s}$  (значение  $LP_2$ ). Для полученного нечеткого значения переменной  $p_{2s}$  выполнить операцию дефазификации (с использованием метода центра тяжести).
- 2. Для введенной в рассмотрение базы правил выполнить определение значений функций принадлежности отношений  $R_i$  ( $i=\overline{I,3}$ ) с использованием импликатора Лукасевича. Для значений  $LP_I=$  "малая" и  $LP_I=$  "средняя" применить модификатор "или", сформировать новое значение нечеткой переменной  $p_{Ik}$  (лингвистической переменной  $LP_I$ ). Выполнив определение модифицированных значений нечеткой переменной  $p_{2s}$  на основе базы правил, реализовать агрегацию полученных результатов (обобщение результатов правил). Для полученного агрегированного значения переменной  $p_{2s}$  реализовать операцию дефазификацию по методу центра тяжести. Сравнить результаты пунктов 1 и 2.

# 6. Контрольные вопросы

- 6.1. Что означает понятие нечеткого множество, как оно интерпретируется для элементов универсального множества X.
- 6.2. Что представляют из себя простые правила нечеткого продукционного вывода.
- 6.3. Какие могут быть применены выражения для аналитического задания функций принадлежности.
- 6.4. Какие применяются выражения для реализации операции импликации для нечетких множеств.
- 6.5. Какие виды выражений используются для реализации операции композиции нечетких множеств.
- 6.6. Что означает модификация значений-термов лингвистических переменных, каковы способы выполнения этой модификации и способы вычисления модифицированных значений нечетких переменных для полученных новых значений-термов.
- 6.7. Какие могут быть применены способы агрегации при вычислении значений функций принадлежности результирующих значений нечетких переменных для совокупности продукционных правил.