### Лингвистическая переменная

Лингвистическая переменная задается на количественной шкале базовой переменной и ( $u \in U$ ) и принимает значения в виде слов и словосочетаний естественного языка.

Значение лингвистической переменной (терм) задается в виде функции принадлежности.

**Лингвистическая переменная** определяется как тройка (x, T, U), где x — наименование лингвистической переменной; T — множество ее значений (терм-множество); U — универсальное множество.

**Нечеткая переменная** – тройка (X, U, A), где X – наименование нечеткой переменной; U – универсальное множество;  $A = \mu_A(u)$  – HM, описывающее ограничения на возможные значения нечеткой переменной X.

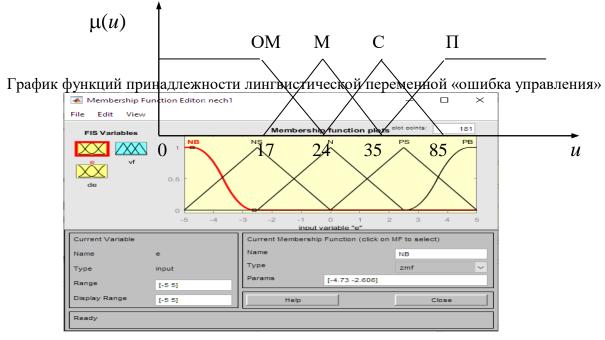
 $\Pi$ ример 16. Слова "молодой" (М), "очень молодой" (ОМ), "пожилой" (П), "средний" (С) (рис. 11) – лингвистические значения лингвистической переменной "возраст".

*Числовая* переменная – "возраст", например, числа 0, 17, 24, 35, 85,... – *базовая* переменная.

*Лингвистическая переменная* — "возраст" (возраст, T, [0, 120]), x = возраст, терм-множество —  $T = \{$ "очень молодой", "молодой", "средний", "пожилой" $\}$ , U = [0, 120].

**Нечеткая переменная** — "молодой" (молодой, [17, 35], A). Здесь наименование, X= молодой, универсальное множество, U=[17, 35], нечеткое множество, задающее нечеткую переменную "молодой", обозначено буквой M, A = M.

График функций принадлежности лингвистической переменной «возраст»



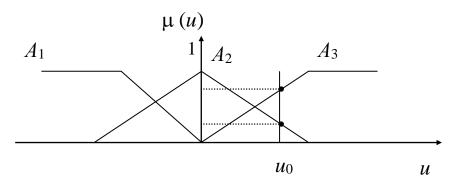
# Фаззификация

**Фаззификация** — определение степени принадлежности  $\mu_A(u_0)$  элемента  $u_0$  НМ A (определение соответствия между числовыми и лингвистическими значениями переменой).

Способы построения  $\Phi\Pi$ :

- на основе экспертных оценок.
- путем обработки статистических данных;
- по результатам моделирования, например, настройкой с помощью адаптивной сети. Условия, которым должна удовлетворять  $\Phi\Pi$ :

- ФП крайних нечетких множеств (термов) должны быть Z, S-типов, но не колоколообразные, и при  $\min u = u_1$ ,  $\max u = u_m$  значения ФП  $\mu_{A_1}(u_1) = 1$ ,  $\mu_{Am}(u_m) = 1$ . (Для регулятора на основе алгоритма Мамдани).
  - Каждое нечеткое множество должно иметь единственный максимум.
  - ФП должны иметь гладкие затухающие до нуля фронты.
  - Нечеткие множества должны быть нормальными.
- Нечеткость обрабатываемой информации состоит в возможности одновременной принадлежности значения четкой входной переменной двум нечетким множествам



Лучшее расположение -  $\mu_{A_i}(u) + \mu_{A_{i+1}}(u) = 1$ .

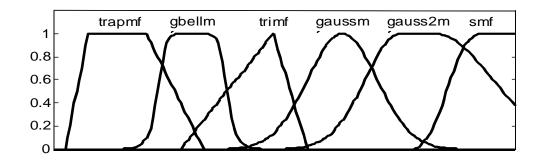
Рис. 12

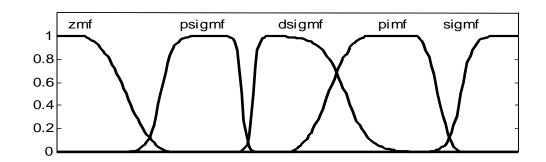
Иллюстрация влияния параметров гауссовской функции принадлежности на ее форму

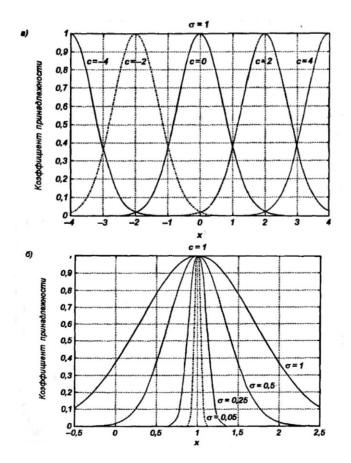
$$\mu(x) = \mu(\|x - c\|) = \exp(-\frac{\|x - c\|^2}{2\sigma^2})$$

а) влияние изменения центра c при  $\sigma = 1$ ; = 1

б) влияние изменения  $\sigma$  при c







Функция Гаусса 
$$\mu(x) = \mu(\|x - c\|) = \exp(-\frac{\|x - c\|^2}{2\sigma^2})$$
,  $\|x - c\|$  — блок вычисления эвклидова

расстояния вектора входа x от центра c функции Гаусса, параметр  $\sigma^2$  — значение дисперсии.

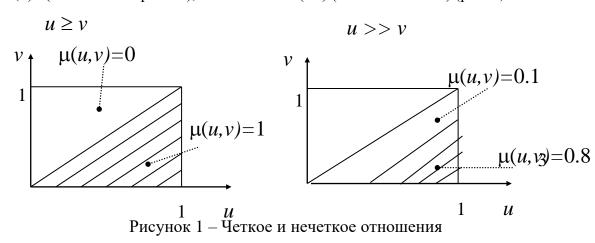
# 2. НЕЧЕТКИЕ ОТНОШЕНИЯ

## 2.1. Основные определения

Нечеткое отношение (НО) R на множестве  $U \times V$  — нечеткое подмножество декартова произведения, которое характеризуется функцией принадлежности  $\mu_R(u,v)\colon U \times V \to [0,1]$ .

 $\mathcal{U}_{R}(u,v)$  – субъективная мера выполнения отношения  $u\,R\,v$  . Пример 1.

Четкое отношение — R ( $\geq$ ) ("больше или равно"), нечеткое — R (>>) ("много больше") (рис. 1).

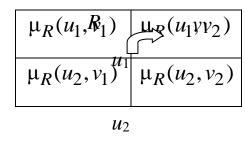


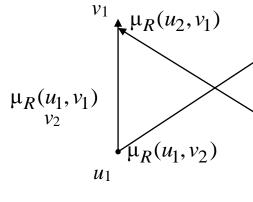
#### Способы задания нечетких отношений:

теоретико-множественные:

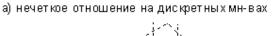
$$R = \{((u_1, v_1), \, \mu_R(u_1, v_1)), \, ((u_2, v_1), \, \mu_R(u_2, v_1)), \dots \, ((u_n, v_n), \, \mu_R(u_n, v_n))\};$$

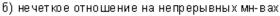
- графические: граф  $U \cup V$ , дуга  $\mu_R(u_i, v_j)$ ;
- в матричном виде: с помощью матрицы инциденций:





Нечеткое отношение "x приблизительно равно y" на дискретных и непрерывных множествах изображено на рис. 2.





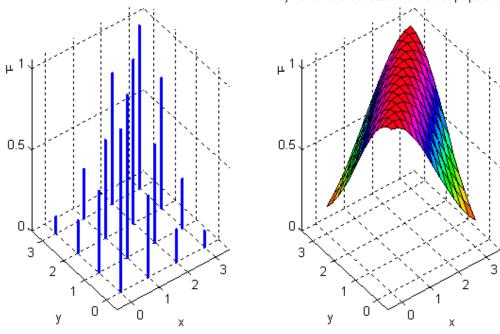


Рисунок 2 — Нечеткое отношение " x приблизительно равно y "

Нечеткие отношения "x намного меньше, чем y" на дискретных и непрерывных множествах изображены на рис. 3.

а) нечеткое отношение на дискретных мн-вах б) нечеткое отношение на непрерывных мн-вах

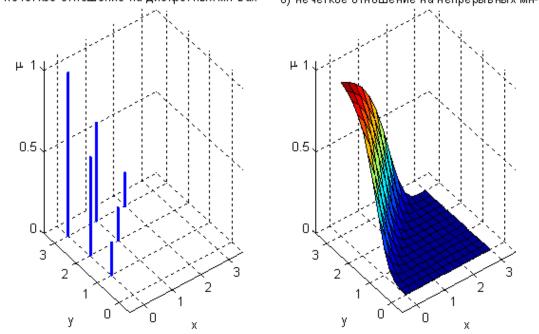


Рисунок 3 — Нечеткое отношение "x намного меньше, чем y"

#### Замечание

Бинарное отношение  $R\subseteq U\times V$  можно рассматривать как *отображение*  $\phi\colon U\to V.$  *Отображение*  $\phi\colon U\to V$  соответствие между элементами множества оригиналов U и элементами множества образов V в отношении R . Если упорядоченная пара  $(u,v)\in R$ , то ее можно рассматривать как отображение оригинала u в образ v:  $\phi(u)=v$ . Графически при отображении  $\phi\colon U\to V$  исток – оригинал u, а сток – образ v.

## 2.2. Операции над нечеткими отношениями

1. R и L – нечеткие отношения, R содержится в L,  $R \subseteq L$  , если  $\forall (u,v) \in U \times V$  :  $\mu_R(u,v) \leq \mu_L(u,v).$ 

2. Объединение двух отношений R и  $L-R\bigcup L$ :

$$\forall \, (u,v) \in U \times V : \, \mu_R \bigcup_L (u,v) = \mu_R(u,v) \, \vee \, \mu_L(u,v) = \max \left[ \mu_R(u,v), \, \, \mu_L(u,v) \right].$$

3. **Пересечение** двух отношений R и  $L-R\bigcap L$ :

$$\forall (u, v) \in U \times V : \ \mu_R \cap L(u, v) = \mu_R(u, v) \land \ \mu_L(u, v) = \min[\mu_R(u, v), \ \mu_L(u, v)].$$

Пример 2.  $R \subseteq L$ 

$$R_{\downarrow\downarrow}$$
  $v_1^{0.3}$   $v_2^{0.4}$   $u_1$   $u_2^{0.5}$   $u_1$   $u_2^{0.5}$   $u_2$   $u_2$ 

Пример 3.  $R \cap L$ ,  $R \cup L$ 

Пример 4. R = " х приблизительно равно у ", L = " х намного меньше, чем у ".  $R \cap L$ ,  $R \cup L = "$ 

4. Дополнение нечеткого отношения 
$$\overline{R}$$
 :  $\forall (u,v) \in U \times V$  :  $\mu_{\overline{R}}(u,v) = 1 - \mu_{R}(u,v)$ .

Дополнение — отрицание исходного отношения. Для R = (лучше), дополнение  $\overline{R} = ($ не лучше).

Пример 5.

$$\begin{array}{c|cccc}
\hline{R} & v_1^{0.7} & v_2^{0.6} \\
u_1 & 0.5 & 0.9 \\
\end{array}$$

5. **Обратное** к **R** НО  $R^{-1}$ :

$$\forall (u,v) \in U \times V : uRv \Leftrightarrow vR^{-1}u$$
, или  $\forall (u,v) \in U \times V : \quad \mu_R(u,v) = \mu_{R^{-1}}(v,u)$ .

Матрица  $R^{-1}$  является транспонированной к матрице R.

Пример 6. 
$$R^{-1}$$
 $R$ 
 $v_1^{0.2}$ 
 $v_2^{0.6}$ 
 $v_1^{0.7}$ 
 $v_2^{0.9}$ 
 $v_1^{0.6}$ 
 $v_2^{0.7}$ 
 $v_2^{0.8}$ 
 $v_2^{0.8}$ 

## 2.3. Композиция нечетких отношений

1. Максиминная композиция  $R \circ L$  двух нечетких отношений  $R \subset U \times V$  и  $L \subset V \times W$  $R \circ L(u, w) = \bigvee (R(u, v) \wedge L(v, w)), \ \forall u \in U, \ \forall v \in V, \ \forall w \in W.$ 

 $(u,w) \in U \times W$  принадлежит нечеткому отношению  $R \circ L$ принадлежности наибольшей из меньших степеней принадлежности различных компонируемых пар  $(u,v) \in U \times V$  и  $(v,w) \in V \times W$  нечетких отношений R и L, в качестве v выступают несколько компонируемых элементов.

Функция принадлежности максиминной композиции

$$\mu_{R\circ L}(u,w) = \bigvee_{v} (\mu_{R}(u,v) \land \mu_{L}(v,w)) = \max_{v} \{\min[\mu_{R}(u,v), \ \mu_{L}(v,w)]\}.$$

$$Ipuwep 7.$$

$$R \mapsto_{u_{1}} \frac{1}{v_{1}^{0.2} \frac{v_{2}^{0.7}}{v_{2}^{0.4} \frac{v_{2}^{0.8}}{v_{1}^{0.4} \frac{v_{2}^{0.8}}{v_{1}^{0.4} \frac{v_{2}^{0.8}}{v_{1}^{0.3} \frac{v_{2}^{0.9}}{v_{1}^{0.3} \frac{v_{2}^{0.9}}{v_{1}^{0.3} \frac{v_{2}^{0.9}}{v_{1}^{0.9} \frac{v_{2}^{0.9}}{v_{1}^{0.9}}}}}}}}} \frac{L}{u_{1}} \underbrace{u_{1}} \underbrace{u_{1}} \underbrace{u_{2}} \underbrace{u_{2}} \underbrace{u_{1}} \underbrace{u_{1}} \underbrace{u_{1}} \underbrace{u_{1}} \underbrace{u_{1}} \underbrace{v_{1}} \underbrace{u_{1}} \underbrace{v_{1}} \underbrace{v_$$

2. Минимаксная композиция  $R \bullet L$  двух нечетких отношений  $R \subset U \times V$  и  $L \subset V \times W$  определяется  $\Phi\Pi$  в виде

0.7

0.8

0.4

 $u_1$ 

 $u_2$ 

$$\mu_{R \bullet L}(u, w) = \bigwedge_{v} (\mu_{R}(u, v) \vee \mu_{L}(v, w)) = \min_{v} \{ \max_{v} [\mu_{R}(u, v), \ \mu_{L}(v, w)] \}.$$
(2.2)

3. Максимультипликативная композиция R\*L двух нечетких отношений  $R \subset U \times V$  и  $L \subset V \times W$  определяется ФП в виде

$$\mu_{R*L}(u, w) = \bigvee_{v} (\mu_{R}(u, v) \mu_{L}(v, w)) = \max_{v} (\mu_{R}(u, v) \mu_{L}(v, w)).$$
(2.3)

Пример 8.

Пусть 
$$(u, w) = (u_1, w_1)$$
,тогда  $\mu_{R \bullet L}(u_1, w_1) = \min_{v_i} \max (\mu_R(u_1, v_i), \mu_L(v_i, w_1))$ 

 $\max(\mu_R(u_1, v_1), \mu_L(v_1, w_1)) = \max(0.2, 0.5) = 0.5,$ 

 $\max (\mu_R(u_1, v_2), \mu_L(v_2, w_1)) = \max (0.7, 0.3) = 0.7,$ 

$$\min_{v_i} \max (\mu_R(u_1, v_i), \mu_L(v_i, w_1)) = \min (0.5, 0.7) = 0.5.$$

Пусть 
$$(u, w) = (u_1, w_1)$$
, тогда  $\mu_{R*L}(u_1, w_1) = \max_{v_i} (\mu_R(u_1, v_i), \mu_L(v_i, w_1))$ 

$$(\mu_R(u_1, v_1) \cdot \mu_L(v_1, w_1)) = (0.2 \cdot 0.5) = 0.1, \quad (\mu_R(u_1, v_2) \cdot \mu_L(v_2, w_1)) = (0.7 \cdot 0.3) = 0.21,$$

$$\max_{v_i} (\mu_R(u_1, v_i) \cdot \mu_L(v_i, w_1)) = \max(0.1 \cdot 0.21) = 0.21.$$

В случае бесконечно не более, чем счетных множеств U, V, W: максиминная композиция

$$\mu_{R \circ L}(u, w) = \bigvee_{v} (\mu_{R}(u, v) \wedge \mu_{L}(v, w)) = \sup_{v} \{\min[\mu_{R}(u, v), \mu_{L}(v, w)]\};$$
(2.4)

минимаксная композиция

$$\mu_{R \bullet L}(u, w) = \bigwedge_{v} (\mu_{R}(u, v) \vee \mu_{L}(v, w)) = \inf_{v} \{ \max [\mu_{R}(u, v), \ \mu_{L}(v, w)] \};$$
(2.5)

максимультипликативная композиция

$$\mu_{R*L}(u, w) = \bigvee_{v} (\mu_{R}(u, v) \mu_{L}(v, w)) = \sup_{v} (\mu_{R}(u, v) \mu_{L}(v, w)).$$
(2.6)

# 3. НЕЧЕТКАЯ ЛОГИКА И ПРИБЛИЖЕННЫЕ РАССУЖДЕНИЯ

## 3.1. Основные понятия четкой логики

**Высказывание** A — предложение, относительно которого можно сказать, истинно оно или ложно. "Истина" — 1, "ложь" — 0, значения истинности:  $\gamma(A) = 1$ ,  $\gamma(A) = 0$ .

Отдельные высказывания — буквы A, B, C, ...— **логические переменные** (пропозициональные, высказывательные)

Символы:  $-, \lor, \land, \rightarrow, \longleftrightarrow -$  логические связки.

Логические операции

Ompuцание высказывания:  $\overline{A}$  ("не A").

Конъюнкция высказываний:  $A \wedge B$  ("и").

Дизъюнкция высказываний:  $A \lor B$  ("или").

*Импликация* высказываний *A* и *B*:  $A \to B$  ( $A \supset B$ ) ("если *A* ..., то *B*").

Высказывание  $A \to B$  ложно тогда и только тогда, когда A, называемое *условием* (посылкой, антецедентом, допущением) импликации  $A \to B$ , истинно, а B, называемое следствием (заключением, выводом, консеквентом) импликации, ложно.

Эквивалентность высказываний A и  $B \colon A \longleftrightarrow B$  ("A тогда и только тогда, когда B").

## Логические формулы:

- а) логические переменные логические формулы;
- б) если A и B логические формулы, то ( A), ( $A \wedge B$ ), ( $A \vee B$ ), ( $A \rightarrow B$ ), ( $A \leftrightarrow B$ ) логические формулы.

Импликации соответствует логическая формула  $((\bar{A}) \lor B)$ , т. е.  $(A \to B) \leftrightarrow ((\bar{A}) \lor B)$ .

Таблица истинности

A	В	$\bar{A}$	$\overline{B}$	$A \wedge B$	$A \lor B$	$A \rightarrow B$	$((\bar{A})\vee B)$	$(A \rightarrow B) \leftrightarrow ((\bar{A}) \lor B)$	$A \wedge$
0	0	1	1	0	0	1	1	1	
0	1	1	0	0	1	1	1	1	
1	0	0	1	0	1	0	0	1	
1	1	0	0	1	1	1	1	1	

Высказывание с переменными – предикат (высказывательная форма).

Пример 1. P(x) — «Быть простым числом» (предикат); x = 5; 8.

5 – простое число – истинное высказывание; 8 – простое число – ложное высказывание.

$$x=5$$
,  $P(x)$  – истинно;  $x=8$ ,  $P(x)$  – ложно.

Правила, по которым в логике из *погических формул* образуются новые логические формулы, называются *правилами вывода*.

**Правило прямого логического вывода "modus ponens":** если  $(A \rightarrow B)$  истинно и A истинно, то B – истинно. Одно суждение (B) является необходимым следствием двух других  $(A \rightarrow B, A)$ .

Записывают: 
$$A \rightarrow B$$

$$A$$
 или  $B = A \wedge (A \rightarrow B)$ .

B

Выражения, стоящие над чертой – nосылки правила,  $A \rightarrow B$  – импликация, A – условие; выражение, стоящее под чертой – логический  $выво \partial$  правила.

Пример 2.

Если птица, то летает

Это животное – птица

-----

Это животное летает.

Правило обратного логического вывода "modus tollens":

Записывают:  $A \rightarrow B$ 

 $\bar{B}$ 

Пример 3.

Если птица, то летает

Это животное – не летает

-----

Это животное не птица.

**Прямым выводам** (прямой цепочке рассуждений) соответствует движение от посылок к следствиям.

**Обратным выводам** (обратной цепочке рассуждений) соответствует движение от цели (факта, результата, следствия) к посылкам.