

УДК 519.766.2

*Ю. П. ШАБАНОВ-КУШНАРЕНКО*, д-р техн. наук,  
*М. Ф. БОНДАРЕНКО*, канд. техн. наук,  
*В. М. БОНДАРЕВ, З. Ю. ШАБАНОВА-КУШНАРЕНКО*

**МАТЕМАТИЧЕСКОЕ ОПИСАНИЕ ПРОЦЕССА СКЛОНЕНИЯ  
ИМЕН ПРИЛАГАТЕЛЬНЫХ**

В статье средствами теории интеллекта [1] математически описывается процесс склонения полных непряжательных русских имен прилагательных, рассматриваемый как одно из звень-

ев более общего процесса словоизменения. Можно предположить, что в основе словоизменения лежит некоторая функция  $Z = F(X, Y)$  зависимости формы  $Z$  от слова  $X$ , образующего ее, и от текста  $Y$ , в который входит форма  $Z$ . Например, текст *Ветки чуть покачивались от... ветра* и слово *свежий* однозначно определяют форму *свежего*, замещающую в этом тексте многоточие.

Склонение полных непряжательных имен прилагательных сводится к формированию трехбуквенного окончания  $z = z_1 z_2 z_3$  формы слова  $X$  в зависимости от набора грамматических признаков. Символы  $z_1, z_2, z_3$  обозначают соответственно первую, вторую и третью букву окончания. В случае отсутствия третьей буквы считаем  $z_3 = \square$ , где  $\square$  — знак пробела. Например, слову *синий* и грамматическим признакам *винительный падеж, женский род, единственное число* соответствует окончание «юю  $\square$ », которым обладает форма *синюю*.

Влияние слова  $X$  на окончание  $z$  может быть однозначно охарактеризовано набором признаков  $x = (x_1, x_2)$ . Здесь  $x_1$  — признак последней буквы основы слова со значениями *б, в, г, д, е, ж, з, к, л, н', н'', п, р, с, т, у, ф, х, ц, ч, ш, щ*, где знак *н'* означает мягкое *н* (например, *синий*), знак *н''* — твердое *н* (*зеленый*);  $x_2$  — признак ударности основы со значениями *у* — ударный (например, *синий*), *б* — безударный (*лесной*).

Влияние текста  $Y$  на окончание  $z$  может быть однозначно охарактеризовано набором признаков  $y = (y_1, y_2, y_3, y_4, y_5)$ , где  $y_1$  — падеж со значениями *и* — *именительный*, *р* — *родительный*, *д* — *дательный*, *в* — *винительный*, *т* — *творительный*, *п* — *предложный*;  $y_2$  — род со значениями *м* — *мужской*, *ж* — *женский*, *с* — *средний*;  $y_3$  — число со значением *е* — *единственное*, *м* — *множественное*;  $y_4$  — признак одушевленности со значениями *н* — *неодушевленный*, *о* — *одушевленный*;  $y_5$  — признак современности со значением *а* — *архаичный* (например, *синюю*), *с* — *современный* (*синей*).

Функция  $z = f(x, y)$  зависимости окончания  $z$  от наборов признаков  $x$  и  $y$  однозначно описывается следующими системами условий [2] для первой буквы окончания:

$$\begin{aligned}
 &(x_1^{\text{ж}} \vee x_1^{\text{ч}} \vee x_1^{\text{ш}} \vee x_1^{\text{щ}}) x_2^{\text{у}} \supset z_1^{\text{а}} \vee z_1^{\text{е}} \vee z_1^{\text{н}} \vee z_1^{\text{й}}, \quad x_1^{\text{п}} \supset z_1^{\text{а}} \vee z_1^{\text{е}} \vee \\
 &\vee z_1^{\text{у}} \vee z_1^{\text{м}}; \quad (x_1^{\text{ж}} \vee x_1^{\text{ш}}) x_2^{\text{б}} \vee x_1^{\text{г}} \vee x_1^{\text{к}} \supset z_1^{\text{а}} \vee z_1^{\text{н}} \vee z_1^{\text{о}} \vee z_1^{\text{у}}; \\
 &x_1^{\text{б}} \vee x_1^{\text{в}} \vee x_1^{\text{д}} \vee x_1^{\text{з}} \vee x_1^{\text{л}} \vee x_1^{\text{н}'} \vee x_1^{\text{н}''} \vee x_1^{\text{п}} \vee x_1^{\text{р}} \vee x_1^{\text{с}} \vee x_1^{\text{т}} \vee x_1^{\text{ф}} \supset z_1^{\text{а}} \vee \\
 &\vee z_1^{\text{о}} \vee z_1^{\text{у}} \vee z_1^{\text{м}}; \quad (x_1^{\text{е}} \vee x_1^{\text{н}'}) x_2^{\text{у}} \supset z_1^{\text{е}} \vee z_1^{\text{н}} \vee z_1^{\text{о}} \vee z_1^{\text{н}}; \quad (1) \\
 &y_1^{\text{и}} y_2^{\text{ж}} y_3^{\text{е}} \supset z_1^{\text{а}} \vee z_1^{\text{н}}; \quad ((y_1^{\text{н}} \vee y_1^{\text{ж}}) y_2^{\text{м}} x_3^{\text{у}} \vee y_1^{\text{т}} (y_2^{\text{м}} \vee y_2^{\text{с}})) y_3^{\text{е}} \vee \\
 &\vee y_3^{\text{м}} \supset z_1^{\text{н}} \vee z_1^{\text{м}}; \quad (y_1^{\text{р}} \vee y_1^{\text{д}} \vee y_1^{\text{п}} \vee (y_1^{\text{н}} \vee y_1^{\text{б}})) y_2^{\text{с}} \vee y_1^{\text{в}} y_2^{\text{м}} y_4^{\text{о}} \vee \\
 &\vee y_1^{\text{т}} y_2^{\text{ж}} \vee (y_1^{\text{н}} \vee y_1^{\text{б}}) y_2^{\text{м}} x_2^{\text{б}} y_3^{\text{е}} \supset z_1^{\text{е}} \vee z_1^{\text{о}}, \quad y_1^{\text{и}} y_2^{\text{ж}} y_3^{\text{е}} \supset z_1^{\text{у}} \vee z_1^{\text{о}};
 \end{aligned}$$

для второй буквы окончания:

$$\begin{aligned}
 & (y_1^p (y_2^m \vee y_2^c) \vee y_1^b y_2^m y_4^o) y_3^e \supset z_2^f; \quad (y_1^h \vee y_1^b) y_2^m y_3^e \vee \\
 & \vee (y_1^h \vee y_1^b y_4^h) y_3^m \supset z_2^e; \quad ((y_1^p \vee y_1^b y_4^h) y_2^m \vee (y_1^p \vee y_1^d \vee \\
 & \vee y_1^t y_5^c \vee y_1^p) y_2^j) y_3^e \supset z_2^h; \quad (y_1^d \vee y_1^t \vee y_1^p) (y_2^m \vee \\
 & \vee y_2^c) y_3^e \vee (y_1^d \vee y_1^t) y_3^m \supset z_2^m; \quad (y_1^p \vee y_1^b y_4^o \vee y_1^p) y_3^m \supset \\
 & \supset z_2^x; \quad (y_1^b \vee y_1^t y_5^e) y_2^j y_3^e \supset z_2^o; \quad y_1^h y_2^j y_3^e \vee z_2^h;
 \end{aligned} \quad (2)$$

для третьей буквы окончания:

$$\begin{aligned}
 & y_1^t y_3^m \supset z_3^h; \quad (y_1^p (y_2^m \vee y_2^c) \vee y_1^b y_2^m y_4^o) y_3^e \supset z_3^o; \quad y_1^d (y_2^m \vee \\
 & \vee y_2^c) y_3^e \supset z_3^y; \quad y_1^h \vee y_1^p \vee y_1^t y_3^e \vee y_2^j \vee (y_1^p \vee y_1^d \vee y_1^b) y_3^m \vee \\
 & \vee y_1^b (y_2^m y_4^h \vee y_2^c) y_3^e \supset z_3^h.
 \end{aligned} \quad (3)$$

Представим функцию  $z = f(x, y)$ , заданную на  $A \times B$  со значениями на  $C$ , в виде  $z = \varphi(s, t)$ , где  $t = \eta(y)$ ,  $s = \xi(x)$ . Функции  $\xi, \eta, \varphi$  выберем для областей изменения переменных  $s$  и  $t$  с наименьшим возможным числом значений.

Функцию  $\xi$  строим следующим образом. Запишем систему  $P' = \{T'_y\} y \in B$  разбиений  $T'_y$  множества  $A$  таким образом, что  $T'_y = \{R'_{yz}\} z \in C$ ,  $R'_{yz} = \{x/x \in A \text{ и } z = f(x, y)\}$ . Каждому  $y \in B$  соответствует свое разбиение  $T'_y$  множества  $A$ . В разбиении  $T'_y$  определенному  $z \in C$  соответствует свой класс смежности  $R'_{yz}$ . Этому классу принадлежат все те значения  $x \in A$ , для которых  $z = f(x, y)$ . В результате наложения всех  $T'_y (y \in B)$  получим разбиение  $Q'$  множества  $A$ , являющегося подразбиением каждого из  $T'_y$ . Любой из классов смежности разбиения  $Q'$  является пересечением определенного числа данных классов, взятых из различных разбиений.

Какой угодно класс смежности каждого  $T'_y$  может быть получен объединением некоторого числа классов смежности из  $Q'$ . Пронумеруем каким-либо образом все классы смежности разбиения  $Q'$  и примем множество номеров в качестве области значений функции  $s = \xi(x)$ . Значением  $s$  для функции  $\xi(x)$  принимаем номер того класса смежности, которому принадлежит элемент  $x$ .

Функцию  $\eta$  строим, формируя систему  $P'' = \{T''_x\} x \in A$  разбиений  $T''_x$  множества  $B$  так, что  $T''_x = \{R''_{xz}\} z \in C$ ,  $R''_{xz} = \{y/y \in B \text{ и } z = f(x, y)\}$ . Тогда каждому  $x \in A$  соответствует свое разбиение  $T''_x$  множества  $B$ . В  $T''_x$  любому  $z \in C$  соответствует свой класс смежности  $R''_{xz}$ . Этому классу принадлежат все те значения  $y \in B$ , для которых  $z = f(x, y)$ . Накладывая все разбиения  $T''_x (x \in A)$ , получим разбиение  $Q''$  множества  $B$ , являющееся подразбиением каждого из  $T''_x$ . Какой-либо из классов смежности разбиения

$Q''$  является пересечением некоторого числа классов, взятых из различных  $T_x''$ . Любой класс смежности каждого разбиения  $T_x''$  может быть получен объединением определенного числа классов из  $Q''$ . Пронумеруем все классы смежности разбиения  $Q''$  и примем множество всех номеров в качестве области значений функции  $t = \eta(y)$ . Значением  $t$  для функции  $\eta(y)$  принимаем номер того класса смежности, которому принадлежит элемент  $y$ .

Для построения функции  $z = \varphi(s, t)$  по заданным номерам  $s$  и  $t$  в соответствующих им классах смежности разбиений  $Q'$  и  $Q''$  произвольно выбираем элементы  $x$  и  $y$ . Значение  $z = f(x, y)$  принимаем в качестве значения функции  $\varphi$ . Можно показать, что построенная изложенным способом функция  $z = \varphi(\xi(x), \eta(y))$  совпадает с  $z = f(x, y)$ , а функции  $\xi$  и  $\eta$  имеют минимальные по мощности области значений.

Построим описанным выше способом функции  $\xi, \eta, \varphi$  для функции  $f$ , заданной системой условий (1)–(3). В результате  $s = \xi(x)$  запишется как:

$$\begin{aligned} \alpha x_2^6 = s^1; (\beta \vee \gamma) x_2^6 = s^2; \alpha x_2^y = s^3; \beta x_2^y = s^4; \gamma x_2^y = s^5; \\ x_1^n x_2^y = s^6; (x_1^{n'} \vee x_1^e \vee x_1^y x_2^y) = s^7, \text{ где } \alpha = x_1^6 \vee x_1^a \vee x_1^o \vee \\ \vee x_1^3 \vee x_1^l \vee x_1^m \vee x_1^{n'} \vee x_1^n \vee x_1^p \vee x_1^c \vee x_1^m \vee x_1^f; \beta = x_1^k \vee \\ \vee x_1^n \vee x_1^m \vee x_1^m; \gamma = x_1^2 \vee x_1^k \vee x_1^i. \end{aligned} \quad (4)$$

Функция  $t = \eta(y)$  принимает значение:

$$\begin{aligned} (y_1^n \vee y_1^a y_4^a) y_2^m y_3^e = t^1; (y_1^p \vee y_1^a y_4^o) y_2^m y_3^e = t^2; \\ y_1^l (y_2^m \vee y_2^c) y_3^e = t^3; y_1^l (y_2^m \vee y_2^c) y_3^e \vee y_1^l y_3^m = t^4; \\ y_1^n (y_2^m \vee y_2^c) y_3^e = t^5; y_1^n y_2^k y_3^e = t^6; (y_1^p \vee y_1^n \vee y_1^l \vee y_1^l y_3^e) \times \\ \times y_2^k y_3^e = t^7; y_1^a y_2^k y_3^e = t^8; y_1^l y_2^k y_3^e y_5^a = t^9; (y_1^n \vee y_1^a) y_2^c y_3^e = t^{10}; \\ (y_1^n \vee y_1^a y_4^a) y_3^m = t^{11}; (y_1^n \vee y_1^p \vee y_1^a y_4^o) y_3^m = t^{12}; y_1^l y_3^m = t^{13}. \end{aligned} \quad (5)$$

Формулы (4) и (5) показывают, что слово влияет на окончания форм полных неприятяжательных имен прилагательных 7-ю различными способами, текст — 13-ю способами.

Функция  $z = \varphi(s, t)$  для первой буквы окончания:

$$\begin{aligned} (s^1 \vee s^2 \vee s^3 \vee s^4 \vee s^5 \vee s^6) t^6 = z_1^a; (s^4 \vee s^6 \vee s^7) t^{10} = \\ = z_1^e; (s^2 \vee s^4 \vee s^5 \vee s^7) (t^4 \vee t^{11} \vee t^{13}) = z_1^4; \\ (s^1 \vee s^2 \vee s^3 \vee s^5) (t^2 \vee t^3 \vee t^5 \vee t^7 \vee t^9) \vee (s^1 \vee s^2) t^1 = \\ = z_1^o; (s^1 \vee s^2 \vee s^3 \vee s^4 \vee s^5 \vee s^6) t^8 = z_1^y; \\ (s^3 \vee s^6) t^1 \vee (s^1 \vee s^3 \vee s^6) (t^4 \vee t^{11} \vee t^{12} \vee t^{13}) = \\ = z_1^b; s^7 t^8 = z_1^o; s^7 t^6 = z_1^a; \end{aligned} \quad (6)$$



$$\begin{aligned}
& \vee t^{12} \vee t^{14}) \vee s^8 t^8 = z_1^e; (s^1 \vee s^2 \vee s^4) (t^4 \vee t^{11} \vee t^{12} \vee \\
& \vee t^{14}) \vee (s^1 \vee s^4) t^8 = z_1^0; (s^1 \vee s^2 \vee s^3 \vee s^4 \vee s^5) t^3 = \\
& = z_1^y, (s^4 \vee s^5) t^6 = z_1^m; (s^6 \vee s^7 \vee s^8 \vee s^9 \vee s^{10}) t^{13} = \\
& = z_1^o; (s^8 \vee s^9 \vee s^{10}) (t^1 \vee t^7) = z_1^a, (s^6 \vee s^7) t^1 \vee \\
& \vee s^7 t^7 = z_1^i; (s^1 \vee s^2 \vee s^3 \vee s^4 \vee s^5) t^1 \vee (s^1 \vee s^3 \vee s^4 \vee s^5) t^7 = \\
& = z_1^n; (s^6 \vee s^7 \vee s^8 \vee s^9 \vee s^{10}) t^2 = z_1^a; \quad (11)
\end{aligned}$$

для второй буквы окончания:

$$\begin{aligned}
& t^9 \vee t^{13} = z_2^m; t^7 \vee (s^2 \vee s^3 \vee s^6 \vee s^7) t^8 \vee t^{11} = z_2^a; \\
& (s^1 \vee s^4 \vee s^5 \vee s^8 \vee s^9 \vee s^{10}) t^8 = z_2^b; t^{14} = z_2^o; \quad (12) \\
& t^{10} = z_2^x; t^1 \vee t^2 \vee t^3 \vee t^4 \vee t^5 \vee t^6 \vee t^7 \vee t^{12} = z_2^n;
\end{aligned}$$

для третьей буквы окончания:

$$\begin{aligned}
& t^{13} = z_3^a; t^1 \vee t^2 \vee t^3 \vee t^4 \vee t^5 \vee t^6 \vee t^7 \vee t^8 \vee \\
& \vee t^9 \vee t^{10} \vee t^{11} \vee t^{12} \vee t^{14} = z_3^n. \quad (13)
\end{aligned}$$

Список литературы: 1. Шабанов-Кушнарченко Ю. П. О теории интеллекта. В кн.: Проблемы бионики. Харьков, 1977, вып. 22, с. 3—11. 2. Шабанов-Кушнарченко Ю. П. Математическая модель склонения полных непряжательных имен прилагательных.—Научная и техническая информация, 1978, № 11, с. 9—12. 3. Зализняк А. А. Грамматический словарь русского языка. М., Русский язык, 1977. 880 с.

Поступила 19 июля 1978 года