
УДК 519.7

З.В. ДУДАРЬ, С.А. ПОСЛАВСКИЙ, А.В. ПРОНЮК,
Ю.П. ШАБАНОВ-КУШНАРЕНКО

ОБ ОБОБЩЕННЫХ ПРОСТРАНСТВАХ

В работах [1, 2] отношения рассматривались как предикаты и как отображения. В данной статье вводится еще одна точка зрения на отношения, которые теперь интерпретируются как *обобщенные пространства*. Взгляд на отношение как на обобщенное пространство приводит к постановке ряда интересных логико-математических задач и к результатам, перспективным для применения во многих областях информатики. Рассмотрим какой-нибудь предикат $S(x_1, x_2, \dots, x_m)$, определенный на декартовом произведении $A_1 \times A_2 \times \dots \times A_m$ произвольно выбираемых множеств A_1, A_2, \dots, A_m . Противопоставим последний аргумент x_m предиката S всем его остальным аргументам x_1, x_2, \dots, x_{m-1} и обозначим его символом y , а множество A_m обозначим символом B . Множество A_{m-1} обозначим символом A_n , полагая $n=m-1$. Теперь введенный нами ранее предикат превращается в предикат $S(x_1, x_2, \dots, x_n, y)$, определенный на декартовом произведении множеств $A_1 \times A_2 \times \dots \times A_n \times B$.

Рассмотрим отношение \mathbf{S} , соответствующее предикату S , которое зададим уравнением

$$S(x_1, x_2, \dots, x_n, y) = 1. \quad (1)$$

Оно связывает переменную y с переменными x_1, x_2, \dots, x_n . Ничто не мешает рассматривать предмет y как вектор некоторого n -мерного пространства \mathbf{S} , а значения переменных $x_1 \in A_1, x_2 \in A_2, \dots, x_n \in A_n$, удовлетворяющие условию (1), — как его координаты. Правда, пространство \mathbf{S} получается не совсем обычным. В классической математике используются пространства, которые естественно называть *декартовыми*. Характерное их свойство (которым обладает декартова система координат) состоит в том, что каждый вектор декартова пространства определяется единственным координатным представлением (набором координат) и каждому набору координат соответствует единственный вектор. Таким образом, все векторы декартова пространства и их координатные представления связаны взаимно-однозначным соответствием, что позволяет не различать их между собой. Для пространства, заданного уравнением (1), это

свойство при любом предикате S , вообще говоря, не выполняется. Именно поэтому оно и называется нами обобщенным.

Сказанное поясним примером. Возьмем предикат

$$S(x_1, x_2, y) = x_1^a x_2^a y^1 \vee x_1^a x_2^a y^2 \vee x_1^b x_2^a y^2, \quad (a)$$

где $x_1, x_2 \in \{a, b\}$, $y \in \{1, 2, 3\}$. Обобщенное пространство \mathbf{S} задаем уравнением

$$S(x_1, x_2, y) = 1, \quad (б)$$

которое связывает каждый вектор y с его координатами x_1, x_2 . Набор координат $(x_1, x_2) = (a, a)$ определяет два вектора $y=1$ и $y=2$ этого пространства. Набор (b, a) определяет один вектор 2, наборы (a, b) и (b, b) — ни одного. Вектор 1 имеет одно координатное представление (a, a) , вектор 2 — два (a, a) и (b, a) , вектор 3 — ни одного. Из этого примера явствует, что каждое отношение порождает некое обобщенное пространство, которое представляет из себя связь между векторами y и их координатными представлениями (x_1, x_2, \dots, x_n) . Таким образом, вводимое здесь понятие пространства естественно рассматривать как обобщение понятия координатной системы, введенного Декартом, которое впоследствии развилось в классической математике в понятие пространства.

Можно усомниться, будет ли естественным называть описанную выше конструкцию пространством. Ведь обычно в математике векторы пространства можно складывать, а здесь о сложении элементов множества V нет и речи. Но в науке незримо присутствует еще и другое — “фольклорное” или интуитивное понятие пространства, под которым понимается любое многомерное образование, т.е. просто координатная система. Когда исследователь встречается с какими-то объектами, представленными, к примеру, на плоскости, то он часто говорит, что они расположены в двумерном пространстве, даже в том случае, если объекты эти не подвергаются действию операции сложения. Представляется, что в его сознании понятие многомерности неразрывно связано с интуитивным понятием пространства. Поэтому любое многомерное образование естественно именовать пространством. Понятие же отношения явно основано на идее многомерности (о чем свидетельствует наличие у него арности), а значит, мы не совершим ничего предосудительного, если отождествим его с понятием пространства.

Возникает вопрос: нужны ли кому-нибудь такие обобщенные пространства, ощущается ли в них практическая потребность? Нам представляется, что такие пространства будут полезны. Понятия

отношения и обобщенного пространства равносильны, вместе с тем на понятии отношения зиждется вся логическая математика. Логическая же математика выполняет роль основного языка, с помощью которого формально описываются информационные объекты и процессы. Взгляд на отношение как на обобщенное пространство удобен из-за своей естественности и привычности как для математиков, так и для специалистов по информационным процессам. И те и другие владеют классическим понятием пространства, которое глубоко изучено, обросло удобной и разветвленной терминологией. Опираясь на аналогию между традиционными и обобщенными пространствами, можно будет быстро развивать учение об отношениях как теорию обобщенных пространств.

Чтобы продемонстрировать естественность использования обобщенных пространств при исследовании информационных объектов, рассмотрим их применение для изучения механизма словоизменения в русском языке. Русские тексты состояются из отдельных словоформ. Так, предыдущее предложение состоит из словоформ *русские, тексты* и т. д. Конкретный вид словоформы определяется заданным словом (точнее – его словарной формой) и значениями грамматических признаков. К грамматическим признакам относятся падеж, число, род, лицо, время и т. п. Словоформа *русском*, входящая в словосочетание *в русском языке*, определяется словом *русский*, предложным падежом, мужским родом и единственным числом; словоформа *механизма* характеризуется словом *механизм*, родительным падежом и единственным числом. Словоформу естественно рассматривать как вектор, а набор компонентов, состоящий из слова и грамматических признаков, – как ее координатное представление. К примеру, в качестве координатного представления словоформы $y = \text{механизма}$ принимаем набор определяющих ее компонентов $(x_1, x_2, x_3) = (\text{механизм}, \text{родительный}, \text{единственное})$. В роли переменной x_1 используется словарная форма слова, в роли x_2 – падеж, x_3 – число.

Во многих случаях словоформа однозначно определяется своим координатным представлением, а оно однозначно определяется своей словоформой. Так, набор компонентов $(\text{механизм}, \text{родительный}, \text{единственное})$ определяет только одну словоформу *механизма*. И обратно, словоформа *механизма* однозначно разлагается в набор компонентов $(\text{механизм}, \text{родительный}, \text{единственное})$. Но так бывает далеко не всегда. К примеру, набор компонентов $(\text{сахар}, \text{родительный}, \text{единственное})$ порождает две словоформы: *сахара (чай без сахара)* и *сахару (дай кусочек сахара)*. Словоформе

собаки соответствуют два координатных представления: (собака, родительный, единственное) и (собака, именительный, множественное). Набору компонентов (терпение, именительный, множественное) не соответствует ни одной словоформы. Эти примеры наглядно показывают, что механизм русского словоизменения (и не только русского) естественным образом охватывается понятием обобщенного пространства; вместе с тем, в классическое понятие декартова пространства этот механизм не укладывается. Мы полагаем, что существует значительное число информационных объектов, требующих для своего математического описания привлечения понятия обобщенного пространства.

Пусть $S(x_1, x_2, \dots, x_n, y)$ – какой-нибудь предикат на $A_1 \times A_2 \times \dots \times A_n \times B$. Будем говорить, что предикат S порождает обобщенное пространство \mathbf{S} на декартовом произведении $A = A_1 \times A_2 \times \dots \times A_n$ над множеством B . В дальнейшем, для краткости, обобщенные пространства будем называть просто пространствами. Предикат S называется *характеристическим* для пространства \mathbf{S} . Множество A называется *координатной системой* пространства \mathbf{S} . Множества A_1, A_2, \dots, A_n называются *координатными осями* пространства \mathbf{S} . Число n называется *размерностью* пространства \mathbf{S} . Элементы множества A называются *точками* или *ячейками* (в случае, если множество A конечно) координатной системы. Множество B называется *носителем* пространства \mathbf{S} . Элементы $y \in B$ называются *векторами* пространства \mathbf{S} . Любая точка $x = (x_1, x_2, \dots, x_n)$, удовлетворяющая условию (1), называется *координатным представлением* вектора y . Для некоторых применений (например, при изучении механизма естественного языка) векторы $y \in B$ пространства \mathbf{S} удобно называть его *предметами*, переменные x_1, x_2, \dots, x_n – *признаками предмета*, значения переменной x_i ($i = \overline{1, n}$) – *оттенками i -го признака*, множество A_i – i -м *полем оттенков*. Пространство \mathbf{S} характеризуется связью (1) между его векторами $y \in B$ и точками $x \in A$ его координатной системы. Для декартовых пространств эта связь есть биективное отображение множества A в множество B , поэтому каждое декартово пространство можно с точностью до изоморфизма охарактеризовать его координатной системой. Если же для обобщенного пространства \mathbf{S} указать только его координатную систему A без указания предиката S , то характеристика такого пространства будет неполной.

Отображение

$$s(x_1, x_2, \dots, x_n) = y \quad (2)$$

А в B , соответствующее [1] предикату S , называется отображением координатной системы A пространства S в его носитель B . Оно полностью характеризует пространство S . Отношение S , заданное условием (1), связывает каждый вектор $y \in B$ с набором (x_1, x_2, \dots, x_n) его координат $x_1 \in A_1, x_2 \in A_2, \dots, x_n \in A_n$ (одним, многими или ни одним). Отображение (2) каждому набору координат $(x_1, x_2, \dots, x_n) \in A$ ставит в соответствие вектор $y \in B$ (один, много или ни одного). Например, отображение

$$s(x_1, x_2) = y, \quad (в)$$

которое соответствует предикату $S(x_1, x_2, y)$, заданному равенством (а), выразится [1] системой условий:

$$x_1^a x_2^a \supset y^1 \vee y^2; x_1^b x_2^a \supset y^2; x_1^a x_2^b \vee x_1^b x_2^b \supset 0. \quad (г)$$

Она означает, что набору (a, a) отображение s ставит в соответствие два вектора 1 и 2, набору (b, a) — один вектор 2, наборам (a, b) и (b, b) — ни одного вектора. Отображение

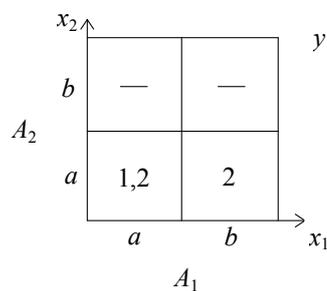
$$s^{-1}(y) = (x_1, x_2), \quad (д)$$

обратное отображению s , запишется системой условий

$$y^1 \supset x_1^a x_2^a; y^2 \supset x_1^a x_2^a \vee x_1^b x_2^a; y^3 \supset 0, \quad (е)$$

которая означает, что вектору 1 соответствует одно координатное представление (a, a) ; вектору 2 — два (a, a) и (b, a) ; вектору 3 — ни одного.

Носителем пространства S , заданного предикатом (а), является множество $B = \{1, 2, 3\}$, координатными осями служат множества $A_1 = A_2 = \{a, b\}$, в роли координатной системы выступает множество $A = \{a, b\}^2$. Пространство S можно наглядно представить в виде графика отображения $s(x_1, x_2) = y$ (рисунок). В левой нижней ячейке графика $(x_1, x_2) = (a, a)$ содержится два вектора 1 и 2; в правой нижней (b, a) — один вектор 2; в остальных ячейках графика нет ни одного вектора. Проектируя вектор 1 на оси x_1 и x_2 , находим его единственное координатное представление (a, a) ; вектор 2 имеет два координатных представления (a, a) и (b, a) . Вектор 3 вообще не попал в пределы координатной сетки, поэтому у него нет ни одного координатного представления. Если бы пространство S было декартовым, то все векторы носи-



теля B расположились бы без повторений в точности по одному разу в каждой ячейке координатной системы.

Введем i -й проекционный предикат пространства \mathbf{S} . Под этим именем будем понимать предикат $G_i(y, x_i)$ на $B \times A_i$ ($i = \overline{1, n}$), значения которого при любых $y \in B$ и $x_i \in A_i$ определяются равенством:

$$G_i(y, x_i) = \exists x_1 \in A_1 \exists x_2 \in A_2 \dots \exists x_{i-1} \in A_{i-1} \exists x_{i+1} \in A_{i+1} \dots \exists x_n \in A_n, \\ S(x_1, x_2, \dots, x_i, \dots, x_n, y). \quad (3)$$

Например, для пространства, заданного предикатом (а), проекционные предикаты запишутся в виде:

$$G_1(y_1, x_1) = x_1^a y^1 \vee y^2; \quad G_2(y_1, x_2) = x_2^a (y^1 \vee y^2). \quad (ж)$$

Предикату $G_i(y, x_i)$ соответствует отображение

$$g_i(y) = x_i \quad (4)$$

из B в A_i , называемое i -м проектором пространства \mathbf{S} . Проекционный предикат $G_i(y, x_i)$ связывает каждую точку $y \in B$ с ее координатой $x_i \in A_i$ (одной, многими или ни одной). Проектор $g_i(y) = x_i$ каждой точке $y \in B$ ставит в соответствие её координату $x_i \in A_i$ (одну, много или ни одной). Например, для пространства, заданного предикатом (а), проекторы $g_1(y) = x_1$ и $g_2(y) = x_2$ запишутся в виде:

$$y^1 \supset x_1^a, \quad y^2 \supset x_1^a \vee x_1^b, \quad y^3 \supset 0; \quad (з)$$

$$y^1 \vee y^2 \supset x_2^a, \quad y^3 \supset 0. \quad (и)$$

Переходим к рассмотрению внутренней структуры и свойств обобщенных пространств. Для этого нам понадобятся некоторые вспомогательные понятия. Предикат $P(x, y)$, определенный на $A \times B$, называется *вполне определенным слева*, если он удовлетворяет условию

$$\forall x \in A \exists y \in B P(x, y); \quad (5)$$

вполне определенным справа, если он удовлетворяет условию

$$\forall y \in B \exists x \in A P(x, y); \quad (6)$$

и *вполне определенным*, если он вполне определен слева и справа. Если предикат P на $A \times B$ не является вполне определенным, то его можно превратить во вполне определенный с помощью операции *естественного сужения* области его определения, под которой понимается замена области A областью $A' \subseteq A$, характеризуемой предикатом

$$A'(x) = \exists y \in B P(x, y), \quad (7)$$

и области B – областью $B' \subseteq B$, характеризуемой предикатом

$$B'(y) = \exists x \in A P(x, y). \quad (8)$$

Строки и столбцы таблицы предиката называются *нулевыми*, если они сплошь заполнены нулями. В процессе естественного сужения области определения предиката из его таблицы исключаются все нулевые строки и столбцы. Нулевые строки и столбцы не несут в себе никакой полезной информации и поэтому могут быть исключены из таблицы предиката без ущерба для полноты его характеристики. В случае необходимости таблицу предиката всегда можно *расширить* до первоначальных размеров, дополнив ее ранее исключенными из нее нулевыми строками и столбцами.

Предикат E , определенный на $A \times A$, называется *рефлексивным*, если он удовлетворяет условию

$$\forall x \in A E(x, x), \quad (9)$$

и *квазирефлексивным*, если он удовлетворяет условию

$$\forall x \in A ((\exists y \in A (E(x, y) \vee E(y, x))) \supset E(x, x)). \quad (10)$$

Свойство (10) означает, что после естественного сужения области определения квазирефлексивный предикат E превращается в рефлексивный. Предикат E , определенный на $A \times A$, называется *симметричным*, если он удовлетворяет условию

$$\forall x, y \in A (E(x, y) \supset E(y, x)). \quad (11)$$

Рефлексивный и симметричный предикат называется *толерантным*. Квазирефлексивный и симметричный предикат называется *квазитолерантным*. После сужения области определения квазитолерантный предикат превращается в толерантный.

Теорема об общем виде толерантного предиката. Пусть E – предикат на $B \times B$. Тогда E есть толерантность в том и только том случае, если существуют множество A и такой предикат F на $B \times A$, что

а) для любых $x, y \in B$

$$E(x, y) = \exists u \in A (F(x, u) \wedge F(y, u)); \quad (12)$$

б) для произвольного $x \in B$ выполнено условие $\exists u \in A F(x, u)$.

Доказательство. Из условий а, б следует, что для любых $x, y \in B$ имеют место равенства $E(x, x) = (\exists u \in A F(x, u) \wedge F(x, u)) = (\exists u \in A F(x, u)) = 1$ и $E(x, y) = (\exists u \in A F(x, u) \wedge F(y, u)) = (\exists u \in A F(y, u) \wedge F(x, u)) = E(y, x)$, т. е. предикат E обладает свойствами рефлексивности и симметричности. Поэтому E – толерантность. Доказываем обратное ут–

верждение. Пусть E – толерантный предикат на $B \times B$. Рассмотрим множество $A = \{ (x, y) \in B \times B \mid E(x, y) \}$. Определим предикат F на $B \times A$ равенством $F(x, (v, w)) = x^v \vee x^w$, где $x \in B, (v, w) \in A$. Тогда при любых $x, y \in B$ будем иметь $E(x, y) = ((x, y) \in A) \supset F(x, (x, y)) \wedge F(y, (x, y)) \supset (\exists u \in A F(x, u) \wedge F(y, u))$. Наоборот, если существует элемент $u = (v, w) \in A$ такой, что выполнено условие $F(x, u) \wedge F(y, u)$, то имеем $(x^v \vee x^w) \wedge (y^v \vee y^w) = (x^v y^v \vee x^w y^w) \vee (x^v y^w \vee x^w y^v) = 1$. Если удовлетворяется одно из условий $x^v y^v$ или $x^w y^w$, то в силу рефлексивности предиката E получаем $E(x, y) = 1$. Если же выполняется условие $x^v y^w \vee x^w y^v$, то $E(x, y) = E(y, x) = 1$, так как E – симметричный предикат и $E(v, w) = 1$ (поскольку $(v, w) \in A$). Поэтому условие а выполнено. Условие б также удовлетворяется: $F(x, u) = 1$, если $u = (x, x)$. Теорема доказана.

Теорема об общем виде квазитолерантного предиката. Пусть E – предикат на $B \times B$. Тогда E есть квазитолерантность в том и только том случае, если существуют множество A и такой предикат F на $B \times A$, что для любых $x, y \in B$ выполнено равенство (12).

Доказательство. Пусть предикат E представим в виде (12). Тогда условие симметричности E проверяется так же, как и в предыдущей теореме. Проверим выполнение свойства квазирефлексивности. Если для некоторого $x \in B$ существует $y \in B$, так что $E(x, y) = 1$, то существует $u \in A$, для которого выполнено условие $F(x, u) \wedge F(y, u)$. Но тогда $\exists u \in A F(x, u) \wedge F(x, u)$, откуда следует $E(x, x)$. Значит, E – квазитолерантность. Доказываем обратное утверждение. Пусть E – квазитолерантный предикат на $B \times B$, а $B' \times B'$ – естественное сужение области определения предиката E . Тогда на множестве $B' \times B'$ предикат E будет толерантностью. Из теоремы об общем виде толерантности следует, что существует множество A и предикат F на $B' \times A$ такой, что условие (12) выполнено для любых $x, y \in B'$. Доопределив предикат F на множестве $(B/B') \times A$ нулевыми значениями, получим, что условие (12) выполнено для всех $x, y \in B$. Теорема доказана.

Предикат E_i ($i = \overline{1, n}$), определенный на $B \times B$, где B – носитель пространства \mathbf{S} , значения которого при любых $y_1, y_2 \in B$ определяются равенством

$$E_i(y_1, y_2) = \exists x_i \in A_i (G_i(y_1, x_i) \wedge G_i(y_2, x_i)), \quad (13)$$

называется i -м предикатом, сопровождающим пространство \mathbf{S} . Здесь G_i – i -й проекционный предикат пространства \mathbf{S} , определенный на $B \times A_i$. Согласно только что доказанной теореме, все предикаты, сопровождающие пространство \mathbf{S} , являются квазитолерантностями.

Теорема о квазитолерантностях, сопровождающих пространство.

а) Для каждого пространства S на $A_1 \times A_2 \times \dots \times A_n$ над B существует единственный набор E_1, E_2, \dots, E_n сопровождающих его квазитолерантностей. б) Для любого набора квазитолерантностей E_1, E_2, \dots, E_n на $B \times B$ найдутся множества A_1, A_2, \dots, A_n и пространство S на $A_1 \times A_2 \times \dots \times A_n$ над B , для которого предикаты E_1, E_2, \dots, E_n будут сопровождающими.

Доказательство. Утверждение а является прямым следствием определения сопровождающих квазитолерантностей пространства S . Докажем утверждение б. Согласно теореме об общем виде квазитолерантности, для любого квазитолерантного предиката E_i ($i = \overline{1, n}$) на $B \times B$ существуют множество A_i и такой предикат G_i на $B \times A_i$, что при любых $y_1, y_2 \in B$ $E_i(y_1, y_2) = \exists x_i \in A_i (G_i(y_1, x_i) \wedge G_i(y_2, x_i))$.

Положим $S(x_1, x_2, \dots, x_n, y) = \bigwedge_{i=1}^n G_i(y, x_i)$ для всех $x_i \in A_i$ ($i = \overline{1, n}$), $y \in B$.

Тогда предикат S на $A_1 \times A_2 \times \dots \times A_n \times B$ определяет обобщенное пространство S , для которого предикаты E_1, E_2, \dots, E_n являются сопровождающими квазитолерантностями. Заметим, что указанный выбор множеств A_1, A_2, \dots, A_n и пространства S для заданного набора E_1, E_2, \dots, E_n квазитолерантностей на $B \times B$, вообще говоря, не является единственно возможным. Теорема доказана.

Список литературы. 1. Дударь З.В., Мельникова Р.В., Шабанов-Кушнаренко Ю.П. Отношения как объекты формульного описания // Проблемы бионики. 1997. Вып. 48. С. 68-77. 2. Дударь З.В., Самуйлик И.Г., Шабанов-Кушнаренко Ю.П. Отображения как объекты формульного описания // АСУ и приборы автоматики. 1997. Вып. 107. С. 77-87.

Поступила в редколлегию 05.01.99.

Дударь Зоя Владимировна, канд. техн. наук, и.о. зав. кафедрой ПО ЭВМ ХТУРЭ. Научные интересы: информатика. Адрес: Украина, 310202, Харьков, пр. Л.Свободы, 39б, кв. 31.

Пославский Сергей Александрович, канд. физ.-мат. наук, доцент кафедры теоретической механики ХГУ. Научные интересы: информатика, математическое моделирование информационных процессов. Адрес: Украина, 310000, Харьков, ул. Котлова, 10, кв. 21.

Пронюк Анна Валериевна, аспирантка кафедры ПО ЭВМ ХТУРЭ. Научные интересы: идентификация процессов человеческого мышления. Адрес: Украина, 310145, Харьков, ул. Космическая, 47, кв. 157.

Шабанов-Кушнаренко Юрий Петрович, д-р техн. наук, профессор кафедры ПО ЭВМ ХТУРЭ, заслуженный деятель науки и техники Украины. Научные интересы: теория и практика искусственного интеллекта. Адрес: Украина, 310058, Харьков, ул. Культуры, 11, кв. 31, тел. 40-94-46.