Аннотация

Тут будет аннотация

Содержание

1	Введение						
2	Литературный обзор						
3	Опі	исание подхода	6				
	3.1	Подготовительный этап	6				
	3.2	Обработка предложения	6				
		3.2.1 Упрощение предложения	7				
Cı	писо	к литературы	19				
ПІ	РИЛО	ОЖЕНИЕ А. Система правил для анализа словосочетаний из двух слов	20				

1. Введение

Тут будет введение

2. Литературный обзор

Тут будет введение

3. Описание подхода

3.1. Подготовительный этап

На вход программе подаётся предложение, состоящее из существительных, местоимений, личных глаголов или (и) инфинитивов (с, возможно, перечислением инфинитивов или личных глаголов с зависимыми словами, принадлежащим указанным частям речи).

Полученное предложение передаётся функции space(), которая преобразует считанную строку в список. Механизм её работы описывает алгоритм 1.

Алгоритм 1 – Предварительная обработка входных данных

```
1: function SPACE(str1)
       str1 \leftarrow str1.lower()
                                   ⊳ Приводим полученную строку к нижнему регистру
       str2 \leftarrow «»
                        ▶ В этой переменной будет храниться преобразованная строка
 3:
       l \leftarrow len(str1)
 4:
       for from i = 0 to l - 1 do
 5:
           if str1[i] \in \{\text{«.»; «,»}\} then
 6:
               str2 \leftarrow str2 + « »
 7:
 8:
           end if
 9:
           str2 \leftarrow str2 + str1[i]
       end for
10:
       if str2[len(str2) - 1] = « » then <math>\triangleright Если последним элементом полученного
11:
   списка оказался пробел
           str2 \leftarrow str2[: len(str2) - 1]
                                                                ⊳ Отбрасываем этот пробел
12:
       end if
13:
       return str2.split()
                                       ⊳ Возвращаем список, полученный из строки str2
14:
   разбиением её по пробелам
15: end function
```

Таким образом, функция space() возвращает список, состоящий из слов и знаков препинания исходной строки.

3.2. Обработка предложения

Итак, как было сказано выше, проверка согласования единственного и множественного числа в русском языке— процесс сложный: нужно учесть много критериев.

В основе предложенного нами подхода лежит гипотеза, согласно которой одно и то же предложение являться и не являться ошибочным одновременно с точки зрения согласования единственного и множественного числа не может.

Также считаем, что в предложении нет орфографических, пунктуационных и

др. ошибок, поскольку данная задача была успешно решена, например, компанией LanguageTooler GmbH [6].

Нами было принято решение декомпозировать задачу.

Для начала (при наличии перечислений инфинитивов или личных личных глаголов) предложение упрощается: перечисление мы заменяем на инфинитив или личный глагол соответственно (параллельно проверяя, что внутри заменяемой части нет ошибок в согласовании единственного и множественного числа). Если же перечисления не обнаружено, сразу переходим к следующему этапу.

Затем проверяем предложение без перечислений при помощи разработанной нами системы правил.

Согласно теореме Гёделя о неполноте, формальная арифметика либо противоречива, либо неполна [2]. Чтобы избежать противоречивости разработанной системы, мы включили лишь те правила, которые встречаются на практике, а не перебрали все возможные комбинации используемых нами параметров.

3.2.1. Упрощение предложения

Под упрощением мы будем понимать замену перечисления инфинитивов или личных глаголов одиночным инфинитивом или личным глаголом.

За упрощение предложения отвечает функция comma(), которая принимает на вход список, полученный из исходного предложения при помощи функции space(), описанной выше; а возвращает список, в виде которого представлено упрощённое предложение. Функция comma() вызывается только в том случае, если в предложении есть «и» или «или». Механизм её работы описывает алгоритм 2.

Для начала инициализируем переменные, затем находим индекс вхождения «и» в список (при условии, что в списке есть «и»). После этого анализируем слова, находящиеся в окрестности слова «и»:

Таким образом, в результате исполнения блока 3 будет определено, слова (словосочетания) какой части речи перечисляются (если в предложении присутствует перечисление с союзом «и»).

Заметим, что в случае перечисления с союзом «и» за союзом идёт слово той же части речи, что и остальные перечисляемые слова. Например: «Он хотел читать книги, рисовать картины и познавать тайны мироздания». Легко видеть, что

Алгоритм 2 – Обработка перечислений

```
1: function COMMA(l)
                                             ⊳ l — подготовленная строка в виде списка
       part \leftarrow []
                       ⊳ Список значений параметра «часть речи» для данного слова
    (изначально пустой)
       end \leftarrow (-1)
                                        ⊳ Индикатор нахождения начала перечисления
 3:
       left \leftarrow (-1)
 4:
                          ⊳ Левая и правая границы заменяемого участка изначально
       right \leftarrow (-1)
                                   \triangleright инициализируем невозможными значениями: (-1)
 5:
       llen \leftarrow len(l)
                                                                ⊳ Длина исходного списка
 6:
       if \langle u \rangle \in l then
 7:
                                     ⊳ w хранит союз, использующийся в перечислении
 8:
           w← «и»
       else if «или» \in l then
 9:
           w← «или»
10:
       end if
11:
       id1 \leftarrow l.index(w)
                                                         ⊳ Записываем индекс w в списке
12:
```

в предложении перечисляются инфинитивы, и в то же время после союза «и» идёт инфинитив «познавать».

Если перечисляются инфинитивы, то упрощение предложения идёт согласно алгоритму 4.

Прежде всего, нужно определить начало левого операнда «и». В зависимости от длины буквосочетания, возможны различные варианты:

- 1. Словосочетание длины 6. Например, инф. + сущ. +
- 2. Словосочетание длины 5. Например, инф. + сущ. + сущ. + сущ. + сущ. + сущ.: «Ор-ганизовать проверку знаний основ программирования».
- 3. Словосочетание длины 4. Например, инф. + инф. + сущ. + сущ.: «Пойти спать сном младенца».
- 4. Словосочетание длины 3. Например, инф. + сущ. + сущ.: «Оценить игру слов».
- 5. Словосочетание длины 2. Например, инф. + инф.: «Пойти позавтракать».
- 6. Одиночный инфинитив. Например: «Быть».

Итак, первым делом инициализируем левую границу заменяемого «куска» списка.

Таким образом, в результате выполнения данного фрагмента кода будет определены границы левого и правого операндов «и».

```
Алгоритм 3 – Продолжение алгоритма 2
13:
        if llen > id1 + 1 then
14:
            resp1 \leftarrow l[id1 + 1].[pos, singular, cow]
        end if
15:
        if llen > id1 + 2 then
16:
            resp2 \leftarrow l[id1 + 2].[pos, singular, cow]
17:
        end if
18:
        if llen > id1 + 3 then
19:
            resp3 \leftarrow l[id1 + 3].[pos, singular, cow]
20:
21:
        end if
        if llen > id1 + 4 then
22:
            resp4 \leftarrow l[id1 + 4].[pos, singular, cow]
23:
24:
        end if
        if id1 - 1 > 0 then
25:
            resl1 \leftarrow l[id1 - 1].[pos, singular, cow]
26:
27:
        end if
28:
        if id1 - 2 > 0 then
            resl2 \leftarrow l[id1 - 2].[pos, singular, cow]
29:
30:
        end if
        if id1 - 3 \ge 0 then
31:
32:
            resl3 \leftarrow l[id1 - 3].[pos, singular, cow]
        end if
33:
34:
        if id1 - 4 \ge 0 then
            resl1 \leftarrow l[id1 - 4].[pos, singular, cow]
35:
        end if
36:
37:
        if id1 - 5 \ge 0 then
            resl5 \leftarrow l[id1 - 5].[pos, singular, cow]
38:
        end if
39:
        if id1 - 6 \ge 0 then
40:
            resl6 \leftarrow l[id1 - 6].[pos, singular, cow]
41:
42:
        end if
        if id1 - 7 \ge 0 then
43:
            resl7 \leftarrow l[id1 - 7].[pos, singular, cow]
44:
        end if
45:
        if id1 + 1 < llen then
46:
47:
            for from i = 0 to len(resp1)-1 do
                if resp1[i][0] = <6 then
                                                               ⊳ Слово оказалось инфинитивом
48:
                    part \leftarrow «6» and right \leftarrow id1 +1
49:
                end if
50:
            end for
51:
            if right= (-1) then
                                                                   ⊳ Если же это не инфинитив
52:
                for from i = 0 to len(resp1)-1 do
53:
                    if resp1[i][0] = <5 then
54:
                                                          ⊳ Слово оказалось личным глаголом
                        right \leftarrowid1+1 and part \leftarrow «5»
55:
                        \operatorname{sng} \leftarrow \operatorname{l}[i][1]
                                                          ⊳ Для личных глаголов важно число
56:
                        break
57:
                    end if
58:
                end for
59:
            end if
60:
61:
        end if
```

Алгоритм 4 – Продолжение алгоритма 3 ⊳ Если перечисляемая часть речи — инфинитив 62: if part = 6 then if $id1-6 \ge 0$ and left=(-1) and $\langle , \rangle \notin l[id1-6 : id1]$ then 63: ⊳ Проверяем буквосочетания длины 6 for from i = 0 to len(resl6)-1 do 64: if resl6[i][0] = part then 65: $r \leftarrow \text{check}(\lfloor \text{id}1 - 6 : \text{id}1 \rfloor)$ 66: if $N \in r$ then 67: return [«он», «писали»] ⊳ Заведомо неверное предложение 68:

В алгоритмах 5 и 6 неоднократно фигурирует функция check(). В данном случае она используется для проверки предложения, не содержащего знаки пунктуации. Её описание будет в следующем параграфе.

Далее возможен один из двух вариантов:

- Союз «и» связывает только два сочетания.
- Союз «и» используется для перечисления 3 и более словосочетаний.

В первом случае предложение готово к упрощению: «кусок» от left до right заменяем единичным инфинитивом.

Во втором же случае необходимо продолжить анализ предложения, сдвигая левую границу заменяемого участка.

Для начала будем искать участки между двумя запятыми (при их наличии). Особенность данного этапа заключается в том, что между запятыми может оказаться ошибочное словосочетание, — потому фрагменты между запятыми нужно также проверять на согласованность.

Также важен порядок рассмотрения случаев: в первую очередь следует искать самые «короткие» словосочетания между запятыми (иначе можем «захватить» подстроку с запятыми). Этот и последующие этапы описаны в алгоритме 7.

```
Алгоритм 5 – Продолжение алгоритма 4
69:
                       else if Y \in r then
70:
                           left ← id1-6 ▷ Инициализировали границу левого операнда
    ≪И≫
                           break
71:
                       end if
72:
                   end if
73:
               end for
74:
75:
            end if
            if id1-5 \ge 0 and left = -1 and «,» \notin l[id1-5 : id1] then
76:
               for from i = 0 to len(resl5)-1 do
77:
                   if resl5[i][0] = part then
78:
                       r \leftarrow \text{check}(l[id1-5:id1])
79:
                       if «N»\in r then
80:
                           return [«он», «писали»]
81:
82:
                       else if «Y»∈ r then
                           left \leftarrow id1-5
83:
                           break
84:
                       end if
85:
                   end if
86:
               end for
87:
            end if
88:
            if id1-4 \ge 0 and left = -1 and «,» \notin l[id1-4 : id1] then
89:
               for from i = 0 to len(resl4)-1 do
90:
                   if resl4[i][0] = part then
91:
                       r \leftarrow \text{check}(\lfloor \text{id}1 - 4 : \text{id}1 \rfloor)
92:
                       if N \in r then
93:
                           return [«он», «писали»]
94:
                       else if «Y»∈ r then
95:
                           left \leftarrow id1-4
96:
97:
                           break
                       end if
98:
                   end if
99:
                end for
100:
             end if
101:
             if id1-3 > 0 and left = -1 and «,» \notin l[id1-3 : id1] then
102:
                for from i = 0 to len(resl3)-1 do
103:
                    if resl3[i][0] = part then
104:
                        r \leftarrow \text{check}(l[id1-3:id1])
105:
                        if «N»\in r then
106:
                            return [«он», «писали»]
107:
                        else if «Y»∈ r then
108:
                            left \leftarrow id1-3
109:
                            break
110:
                        end if
111:
                    end if
112:
                end for
113:
114:
            end if
```

```
Алгоритм 6 – Продолжение алгоритма 5
             if id1-2 \ge 0 and left = -1 and \langle , \rangle \notin l[id1-2:id1] then
115:
                 for from i = 0 to len(resl2)-1 do
116:
                    if resl2[i][0] = part then
117:
                        r \leftarrow \text{check}(l[id1-2:id1])
118:
119:
                        if N \in r then
                            return [«он», «писали»]
120:
                        else if «Y»\in r then
121:
                            left \leftarrow id1{-}2
122:
                            break
123:
                        end if
124:
                    end if
125:
126:
                 end for
             end if
127:
             if id1-1 \ge 0 and left = (-1) then
128:
                 for from i = 0 to len(resl1)-1 do
129:
                    if l[i][0] = part then
130:
                        \mathsf{left} \leftarrow \mathsf{id} 1{-}1
131:
132:
                        break
                    end if
133:
                 end for
134:
             end if
135:
         end if
136:
         Алгоритм 7
137:
         Алгоритм 11
138:
139:
         Алгоритм 12
140: end function
```

Алгоритм 7 – Фрагмент алгоритма 6

```
1: while \ll, \gg \in l[1 : left] do
                                                                                   ⊳ Пока есть запятые
        if l[left -1] = «,» and l[left -3] = «,» then
                                                                     ⊳ Между запятыми одно слово
 3:
            res1 \leftarrow l[left-2].[pos, singular, cow]
            for from i = 0 to len(res1) do
 4:
                 if res1[i][0] = part then
 5:
                     left \leftarrow left - 2
 6:
                     break
 7:
 8:
                 end if
             end for
 9:
        else if l[left -1] = «,» and l[left -4] = «,» then
                                                                                    ⊳ Между запятыми
10:
    словосочетание из двух слов
            res1 \leftarrow l[left-3].[pos, singular, cow]
11:
            for from i = 0 to len(res1) do
12:
                 if res1[i][0] = part then
13:
                     r \leftarrow \text{check}(1[\text{left}-3:\text{left}-1])
14:
                     if N \gg r then
15:
                         return [«он», «писали»]
16:
                     else if Y \in r then
17:
                         left \leftarrow left - 3
18:
                         break
19:
                     end if
20:
                 end if
21:
22:
            end for
        else if l[left -1] = «,» and l[left -5] = «,» then
23:
            res1 \leftarrow l[left-4].[pos, singular, cow]
24:
            for from i = 0 to len(res1) do
25:
                 if res1[i][0] = part then
26:
27:
                     r \leftarrow \text{check}(l[\text{left}-4:\text{left}-1])
                     \mathbf{if}\ \ \mathrm{ \ll N} \, \mathrm{ \gg } \in \mathrm{r}\ \mathbf{then}
28:
                         return [«он», «писали»]
29:
30:
                     else if \langle Y \rangle \in r then
                         left \leftarrow left - 4
31:
                         break
32:
                     end if
33:
                 end if
34:
```

```
Алгоритм 8 – Продолжение алгоритма 7
35:
             end for
        else if l[left -1] = «,» and l[left -6] = «,» then
36:
             res1 \leftarrow l[left-5].[pos, singular, cow]
37:
             for from i = 0 to len(res1) do
38:
                 if res1[i][0] = part then
39:
                     r \leftarrow \text{check}(l[\text{left}-5:\text{left}-1])
40:
                     \mathbf{if}\  \, {\rm «N»} \in r\ \mathbf{then}
41:
                         return [«он», «писали»]
42:
                     else if Y \in r then
43:
                         left \leftarrow left - 5
44:
                         break
45:
                     end if
46:
                 end if
47:
48:
             end for
        else if l[left -1] = «,» and l[left -7] = «,» then
49:
             res1 \leftarrow l[left-6].[pos, singular, cow]
50:
             for from i = 0 to len(res1) do
51:
                 if res1[i][0] = part then
52:
                     r \leftarrow \text{check}(1[\text{left}-6:\text{left}-1])
53:
                     if «N» \in r then
54:
                         return [«он», «писали»]
55:
                     else if \langle Y \rangle \in r then
56:
                         left \leftarrow left - 6
57:
                         break
58:
                     end if
59:
                 end if
60:
             end for
61:
        else if l[left -1] = «,» and l[left -8] = «,» then
62:
             res1 \leftarrow l[left-7].[pos, singular, cow]
63:
             for from i = 0 to len(res1) do
64:
                 if res1[i][0] = part then
65:
                     r \leftarrow \text{check}(l[\text{left}-7:\text{left}-1])
66:
                     if N \gg r then
67:
68:
                         return [«он», «писали»]
                     else if «Y» \in r then
69:
                         left \leftarrow left - 7
70:
                         break
71:
                     end if
72:
                 end if
73:
             end for
74:
75:
        else
76:
             Алгоритм 9
        end if
77:
78: end while
```

Итак, в результате работы фрагментов 7 и 8 будет сдвинута граница до «первой» запятой.

Следующий этап — поиск начала перечисления. Соответствующий фрагмент описан алгоритмом 9.

Индикатор end отвечает за нахождение начала перечисления (изначально был инициализирован (-1), а после нахождения начала перечисления будет равен 1). Как и раньше, проверяем первый найденную подстроку на выполнение правил в ней.

```
Алгоритм 9 – Фрагмент алгоритма 8
 1: if left-2 \ge 0 and l[left-1] = «,» and end = (-1) then
        res1 \leftarrow l[left-2].[pos, singular, cow]
        for from i = 0 to len(res1)-1 do
 3:
             if res1[i][0] = <6 > then
 4:
                 left \leftarrow left - 2
 5:
                 break
 6:
             end if
 7:
        end for
 8:
 9: end if
10: if left-3 > 0 and l[left-1] = «,» and end = (-1) then
        res1 \leftarrow l[left-3].[pos, singular, cow]
11:
        for from i = 0 to len(res1)-1 do
12:
             if res1[i][0] = \ll 6 » then
13:
                 r \leftarrow \text{check}(l[\text{left}-3:\text{left}-1])
14:
                 \mathbf{if}\  \, {\rm \ll N}\,{\rm \gg}{\rm \in}\; \mathbf{r}\; \mathbf{then}
15:
                     return [«он», «писали»]
16:
                 else if «Y» \in r then
17:
                     left \leftarrow left - 3
18:
19:
                     end \leftarrow 1
                     break
20:
                 end if
21:
             end if
22:
        end for
23:
24: end if
25: if left-4 > 0 and l[left-1] = «,» and end = (-1) then
        res1 \leftarrow l[left-4].[pos, singular, cow]
26:
        for from i = 0 to len(res1)-1 do
27:
             if res1[i][0] = <6 > then
28:
                 r \leftarrow \text{check}(l[\text{left}-4:\text{left}-1])
29:
                 if N \in r then
30:
                      return [«он», «писали»]
31:
32:
                 else if «Y» \in r then
                     left \leftarrow left - 4
33:
                     end \leftarrow 1
34:
                     break
35:
```

end if

36:

```
Алгоритм 10 – Продолжение алгоритма 9
37:
            end if
38:
        end for
39: end if
40: if left-5 > 0 and l[left-1] = «,» and end = (-1) then
        res1 \leftarrow l[left-5].[pos, singular, cow]
41:
42:
        for from i = 0 to len(res1)-1 do
            if res1[i][0] = <6 then
43:
44:
                 r \leftarrow \text{check}(l[\text{left}-5:\text{left}-1])
                 if N \in r then
45:
                     return [«он», «писали»]
46:
                 else if Y \in r then
47:
                     left \leftarrow left - 5
48:
                     end \leftarrow 1
49:
                     break
50:
                 end if
51:
            end if
52:
        end for
53:
54: end if
55: if left-6 > 0 and l[left-1] = «,» and end = (-1) then
        res1 \leftarrow l[left-6].[pos, singular, cow]
56:
        for from i = 0 to len(res1)-1 do
57:
            if res1[i][0] = <6 > then
58:
                 r \leftarrow \text{check}(l[\text{left}-6:\text{left}-1])
59:
                 if N \in r then
60:
                     return [«он», «писали»]
61:
                 else if Y \in r then
62:
                     left \leftarrow left - 6
63:
                     end \leftarrow 1
64:
                     break
65:
                 end if
66:
            end if
67:
        end for
68:
69: end if
70: if \operatorname{left}-7 > 0 and \operatorname{l[left}-1] = \ll, * and \operatorname{end}=(-1) then
71:
        res1 \leftarrow l[left-7].[pos, singular, cow]
        for from i = 0 to len(res1)-1 do
72:
            if res1[i][0] = <6 > then
73:
                 r \leftarrow \text{check}(l[\text{left}-7:\text{left}-1])
74:
                 if N \in r then
75:
                     return [«он», «писали»]
76:
77:
                 else if Y \in r then
                    left \leftarrow left - 7
78:
                     end \leftarrow 1
79:
                     break
80:
81:
                 end if
            end if
82:
        end for
83:
84: end if
```

Итак, после выполнения алгоритма 9 будут определены границы заменяемой подстроки, после чего необходимо вставить вместо перечисления инфинитивов одиночный инфинитив. Нами было выбрано слово «учить» (для данной цели можно было выбрать любой инфинитив, так как мы решаем проблему согласования единственного и множественного числа).

Алгоритм 11 – Фрагмент алгоритма 6

1: $l \leftarrow l[: left] + [«учить»] + l[right+1 : id1]$

Если же при помощи союза «и» перечисляются личные глаголы, то упрощение идёт согласно алгоритму 12. В зависимости от длины буквосочетания, возможны различные варианты словосочетаний:

- 1. Словосочетание длины 7. Например, личн. глаг. + инф. + сущ. + сущ. + сущ. + сущ. + сущ.: «Хотел организовать проверку знаний требований охраны труда».
- 2. Словосочетание длины 6. Например, личн. глаг. + сущ. + сущ. + сущ. + сущ. + сущ. + сущ. + сущ.: «Организовывал проверку знаний требований охраны труда».
- 3. Словосочетание длины 5. Например, личн. глаг. + инф. + сущ. + су
- 4. Словосочетание длины 4. Например, личн. глаг. + сущ. + сущ. + сущ.: «Изучил основы теории кодирования».
- 5. Словосочетание длины 3. Например, личн. глаг. + инф. + сущ.: «Желает знать $npas \partial y$ ».
- 6. Словосочетание длины 2. Например, личн. глаг. + инф.: «Желает знать».
- 7. Одиночный личный глагол. Например: «Желать».

Во многом алгоритм обработки перечислений личных глаголов похож на алгоритм обработки перечислений инфинитивов.

Однако, в отличие от последних, для личных глаголов определено понятие числа. И в данной ситуации возникает *проблема омографии*. Так, слово *«спАли»* — личный глагол во множественном числе, а *«спалИ»* — личный глагол в единственном числе. В самом деле, данные слова совпадают по написанию, но различны по звучанию и значению. Заметим, что в единственном числе слово интерпретируется тогда

и только тогда, когда оно в повелительном наклонении. Легко видеть, что на множестве рассматриваемых в данной работе частей речи перечисляются личные глаголы в повелительном наклонении тогда и только тогда, когда предложение начинается с глагола в повелительном наклонении. Потому сразу определим, является ли первое слово глаголом. Если да, однозначно ли определяется его число.

Алгоритм 12 – Продолжение алгоритма 6

```
1: if part=«5» then
       sng0 \leftarrow []
                                  ⊳ Для определения числа первого слова в предложении
        pov \leftarrow (-1)
 3:
                                                   ⊳ Индикатор повелительного наклонения
       res0 \leftarrow 1[0].[cow, singular, cow]
 4:
        for from i = 0 to len(res0)-1 do
 5:
           if res0[i][0] = <5 then
 6:
               sng0 \leftarrow sng0 + list(res0[i][1])
 7:
            end if
 8:
        end for
 9:
       sng0 \leftarrow list(set(sng0))
10:
11:
       if len(sng0) > 1 then
           pov \leftarrow 1
12:
           sng \leftarrow «Y»

    Считаем единственным число перечисляемых личных

13:
    глаголов
        end if
14:
       if id1-7 \ge 0 and left = (-1) and \langle , \rangle \notin l[id1-7 : id1] then
15:
16:
17: end if
```

Список литературы

- [1] Ахо А., Ульман Д. Теория синтаксического анализа, перевода и компиляции. мир, 1978. Т. 1.
- [2] Журавлёв, Ю.И. Дискретный анализ. Формальные системы и алгоритмы: Учебное пособие / Ю.И. Журавлёв, Ю.А. Флёров, Н.М. Вялый М.: ООО Контакт Плюс, 2010. 336 с.: ил.
- [3] Серебряков В. А. и др. Теория и реализация языков программирования //М.: M3-Пресс. 2006. 357 с.
- [4] Conway D. An algorithmic approach to English pluralization //Proceedings of the Second Annual Perl Conference. 1998.
- [5] Дзюбенко, В.А. Согласование единственного и множественного числа в русском предложении: бакалаврская диссертация: 03.03.01 / Дзюбенко Василий Александрович. Долгопрудный, 2020. 20 с.
- [6] LanguageTool Проверка грамматики и стилистики [Электронный ресурс] https://languagetool.org/ru

ПРИЛОЖЕНИЕ А

Система правил для анализа словосочетаний из двух слов

Таблица 1 – Система правил для словосочетаний из двух слов

№	prt_l	sing_{-1}	cow_r	$\operatorname{prt}_{\mathbf{r}}$	sing r	cow_l	ans	example
1	b	N	1	5	N	_	Y	мы делали
2	1	Y	1	5	N	_	N	собака лаяли
3	1	Y	1	5	Y	_	Y	самолёт летит
4	b	Y	1	5	Y	_	Y	я делаю
5	6	_	_	1	Y	4	Y	делать дело
6	5	Y	_	6	_	_	Y	хочет есть
7	6	_	_	b	Y	2	Y	знать его
8	6	_	_	1	N	5	Y	гордиться
								детьми
9	b	Y	1	6	_	_	Y	я есть
10	b	N	1	6	_	_	Y	вы есть
11	5	N	_	6	_	_	Y	пришли догово-
								риться
12	b	N	1	5	Y	_	N	мы писал
13	5	Y		b	Y	2	Y	победил меня
14	5	Y	_	b	N	1	N	вздохнул мы