# Аннотация

Тут будет аннотация

# Содержание

1 Введение						
2	Ана	ализ проблемы	5			
3	Опі	исание подхода	6			
	3.1	Идея	6			
	3.2	Подготовительный этап	7			
	3.3	Обработка предложения	7			
		3.3.1 Упрощение предложения	8			
		3.3.2 Непосредственная проверка предложения	25			
	3.4	Примеры работы алгоритма	25			
4	Зак	лючение	26			
C	писо	к литературы	27			
П	РИЛО	ОЖЕНИЕ А. Структура таблиц базы данных	28			
П	эи по	ЭЖЕНИЕ В. Система правил пля анализа споросочетаний из лвуу слов	20			

# 1. Введение

На стыке лингвистики и computer science в середине XX века возникла компьютерная лингвистика. Это научное направление развивается по мере развития электронно-вычислительных машин [3].

## 2. Анализ проблемы

Задача согласования единственного и множественного числа не решена; причём, не только в русском языке.

Английский язык «проще» тем, что в нём строгий порядок слов: SVO («субъект – глагол – объект») [4]. Однако, даже для английского языка сформулированная проблема не решена.

Одной из наиболее успешных работ в этой области стала публикация Дэмиана Конвея (Damian Conway) «An algorithmic approach to English pluralization» [5]. В ней автор разрабатывает алгоритмы, преобразующие существительные, прилагательные и глаголы в единственном числе в соответствующие формы множественного числа. Также Конвей приводит алгоритм, позволяющий идентифицировать слова, отличающиеся только числом. Полная реализация данных алгоритмов была сделана автором публикации на языке Perl.

Русский язык, с одной стороны, относится к языкам с фиксированным порядком слов «SVO» (как и английский). Однако, с другой стороны, гибкий: SV / VS [6]. За счёт этого задача становится на порядок сложнее.

Согласование единственного и множественного числа в русском предложении было исследовано в бакалаврской диссертации Дзюбенко Василия Александровича в 2020 году [1]. Автором была разработана модель со стеком, совершающую свёртку и сдвиг, аналогичную GLR-анализатору; данная модель позволяла распознавать ошибки согласования в некоторых предложениях.

Тем не менее, В.А. Дзюбенко создал базу данных, в которой содержится информация о подавляющем большинстве слов русского языка. Данная база стала одним из базовых инструментов для решения нами поставленной проблемы.

## 3. Описание подхода

## 3.1. Идея

Как было сказано в анализе проблемы, именно база данных слов русского языка, разработанная В.А. Дзюбенко, стала базовым инструментом для решения задачи при помощи предложенного нами подхода.

Мы дополнили существующую базу данных несколькими таблицами; её схема представлена на рис. 1, а структура таблиц расписана в приложении A.



Рис. 1 – Концептуальная схема усовершенствованной базы данных

В рамках предложенного нами подхода мы описываем слово при помощи трёх параметров: часть речи, число и падеж. Нами было выявлено около сотни правил для словосочетаний длины 2, 3 или 4, по которым можно определить, нет ли ошибки в согласовании единственного и множественного числа? Полученные результаты представлены в приложении В

В основе предложенного нами подхода лежит гипотеза, согласно которой од-

но 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 [7].

## 3.2. 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()
 2:
                                   ⊳ 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:
           end if
 8:
           str2 \leftarrow str2 + str1[i]
 9:
       end for
10:
       if str2[len(str2) - 1] = « » then
11:
           str2 \leftarrow str2[: len(str2) - 1]
12:
                                                                ⊳ Отбрасываем этот пробел
       end if
13:
                                       ⊳ Возвращаем список, полученный из строки str2
       return str2.split()
14:
   разбиением её по пробелам
15: end function
```

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

### 3.3. Обработка предложения

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

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.

## 3.3.1. 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.

Алгоритм 2 – Обработка перечислений

 $id1 \leftarrow l.index(w)$ 

12:

```
1: function COMMA(1)
                                            ▶ l — подготовленная строка в виде списка
       part \leftarrow []
                      ⊳ Список значений параметра «часть речи» для данного слова
 2:
   (изначально пустой)
       end \leftarrow (-1)
                                       ⊳ Индикатор нахождения начала перечисления
 3:
       left \leftarrow (-1)
                         ⊳ Левая и правая границы заменяемого участка изначально
 4:
       right \leftarrow (-1)
                                  ▶ инициализируем невозможными значениями: (-1)
 5:
 6:
       llen \leftarrow len(l)
                                                              ⊳ Длина исходного списка
 7:
       if «и» \in l then
 8:
          W \leftarrow W \gg
                                   ⊳ w хранит союз, использующийся в перечислении
       else if «или» ∈ l then
 9:
          w← «или»
10:
       end if
11:
```

В рамках установленных нами ограничений «и» или «или» могут быть использованы только для перечислений личных глаголов или инфинитивов.

⊳ Записываем индекс w в списке

```
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
```

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

Заметим, что в случае перечисления с союзом 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 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 союза. В зависимости от длины буквосочетания, возможны различные варианты:

- 1. Словосочетание длины 6. Например, инф. + сущ. +
- 2. Словосочетание длины 5. Например, инф. + сущ. +
- 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.

```
Алгоритм 4 – Продолжение алгоритма 3
                                       ⊳ Если перечисляемая часть речи — инфинитив
       if part = \ll 6 \gg then
62:
          if id1-6 \ge 0 and left=(-1) and \langle , \rangle \notin l[id1-6:id1] then
                                                                              ⊳ Проверяем
63:
   буквосочетания длины 6
64:
              for from i = 0 to len(resl6)-1 do
                  if resl6[i][0] = part then
65:
                     r \leftarrow \text{check}(l[id1-6:id1])
66:
                     if N \in r then
67:
                         return [«он», «писали»] ▷ Заведомо неверное предложение
68:
                     else if Y \in r then
69:
```

### Алгоритм 5 – Продолжение алгоритма 4

```
left ← id1-6 ▷ Инициализировали границу левого операнда
70:
     ≪И≫
                             break
71:
                         end if
72:
                     end if
73:
                 end for
74:
             end if
75:
             if id1-5 \ge 0 and left = -1 and \langle , \rangle \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:
                         else if Y \in r then
82:
83:
                             left \leftarrow id1-5
                             break
84:
                         end if
85:
                     end if
86:
                 end for
87:
             end if
88:
             if id1-4 \ge 0 and left = -1 and \langle , \rangle \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 \operatorname{check}(l[\operatorname{id}1 - 4 : \operatorname{id}1])
92:
                         if N \in r then
93:
                             return [«он», «писали»]
94:
                         else if Y \in r then
95:
                             left \leftarrow id1-4
96:
                             break
97:
                         end if
98:
                     end if
99:
                  end for
100:
              end if
101:
             if id1-3 \ge 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:
                          \mathbf{if}\ \ {\rm \ll N}{\rm \gg}{\rm \in r}\ \mathbf{then}
106:
                              return [«он», «писали»]
107:
                          else if Y \in r then
108:
                              left \leftarrow id1-3
109:
110:
                              break
                          end if
111:
                      end if
112:
                  end for
113:
              end if
114:
```

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

```
Алгоритм 6 – Продолжение алгоритма 5
            if id1-2 \ge 0 and left = -1 and «,» \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:
                       if «N»\in r then
119:
                           return [«он», «писали»]
120:
                       else if Y \in r then
121:
                          left \leftarrow id1-2
122:
                           break
123:
                       end if
124:
                   end if
125:
                end for
126:
            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:
                       left \leftarrow id1-1
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
```

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 связывает только два слова или словосочетания, или слово и словосочетание.
- Союз используется для перечисления 3 и более словосочетаний и (или) слов.

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 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 $res1 \leftarrow l[left-2].[pos, singular, cow]$ 3: 4: for from i = 0 to len(res1) do if res1[i][0] = part then 5: $left \leftarrow left - 2$ 6: break 7: end if 8: 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: $r \leftarrow \text{check}(l[\text{left}-3:\text{left}-1])$ 14: if $N \gg r$ then 15: return [«он», «писали»] 16: 17: else if $\langle Y \rangle \in r$ then $left \leftarrow left - 3$ 18: break 19: end if 20: end if 21: end for 22: 23: else if l[left -1] =«,» and l[left -5] =«,» then $res1 \leftarrow l[left-4].[pos, singular, cow]$ 24: for from i = 0 to len(res1) do 25: if res1[i][0] = part then 26: $r \leftarrow \text{check}(l[\text{left}-4:\text{left}-1])$ 27: if $N \gg r$ then 28: return [«он», «писали»] 29: 30: else if Y $\in r$ 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 left-7 > 0 and l[left-1] = «,» and 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. : «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)
                                                    ⊳ Индикатор повелительного наклонения
 3:
        res0 \leftarrow 1[0].[cow, singular, cow]
 4:
        end\leftarrow (-1)
 5:
        for from i = 0 to len(res0)-1 do
 6:
            if res0[i][0] = <5 then
 7:
                sng0 \leftarrow sng0 + list(res0[i][1])
 8:
            end if
 9:
        end for
10:
        sng0 \leftarrow list(set(sng0))
11:
        if len(sng0) > 1 then
12:
            pov \leftarrow 1
13:
            sng \leftarrow «Y»
14:

    Считаем единственным число перечисляемых личных

    глаголов
        end if
15:
        if id1-7 \ge 0 and left=(-1) and \langle , \rangle \notin l[id1-7:id1] then
16:
            sng1 \leftarrow []
                                                    ⊳ Для записи возможных значений числа
17:
            r \leftarrow []
18:
                                     ⊳ Для записи результата проверки по системе правил
            for from i = 0 to len(resl7)-1 do
19:
                if resl7[i][0] = part then
20:
                    \operatorname{sng}1 \leftarrow \operatorname{sng}1 + \operatorname{list}(\operatorname{resl}7[i][1])
21:
                    r \leftarrow r + list(check(l[id1-7:id1]))
22:
23:
                end if
24:
            end for
25:
            if len(sng1)> 0 then  
▷ Если словосочетание действительно начинается с
    личного глагола
                if (len(sng1)= 1 \text{ and } sng \in sng1 \text{ and } *Y* \in r) or (len(sng1)> 1 \text{ and }
26:
    (sng=«N» or pov= 1) and «Y» ∈ r) then
                    left \leftarrow id1-7
27:
                else
28:
29:
                    return [«он», «писали»]
30:
                end if
            end if
31:
        end if
32:
```

Здесь следует рассмотреть решение проблемы омографии. В строках 6 – 32 алгоритма 12. Для начала проверяем, является ли первое слово рассматриваемого

предложения личным глаголом, число которого определено неоднозначно. Это имеет значение, поскольку в рамках поставленных ограничений если в предложении есть личные глаголы в повелительном наклонении, то с одного из них оно начинается. Например: «Учите математику, высыпайтесь и будьте людьми».

Далее проверяем, что рассматриваемое словосочетание нужной длины и не содержит запятых. Если вдруг первое слово данного словосочетания оказалось личным глаголом, то мы запоминаем какого оно числа может быть; а также проверяем данное словосочетание на наличие или отсутствие ошибок в согласовании единственного и множественного числа.

Словосочетание не содержит ошибок в следующих случаях:

- 1. Число личного глагола опрелеляется однозначно и совпадает с числом правого операнда союза, проверка словосочетания на наличие ошибок в согласовании единственного и множественного числа прошла успешно (ошибок и незнакомых сочетаний не обнаружено).
- 2. Число личного глагола определяется неоднозначно, и имеет место повелительное наклонение.
- 3. Число личного глагола определяется неоднозначно, первое слово в предложении не является личным глаголом в повелительном наклонении и перечисляются личные глаголы во множественном числе.

Это мы и проверяем. В остальных случаях возвращаем заведомо неверное предложение. Совершенно аналогично рассматриваются словосочетания меньшей длины:

```
Алгоритм 13 – Продолжение алгоритма 12
         if id1-6 \ge 0 and left=(-1) and \langle , \rangle \notin l[id1-6 : id1] then
33:
34:
              sng1 \leftarrow []
              r \leftarrow []
35:
              for from i = 0 to len(resl6)-1 do
36:
                   if resl6[i][0] = part then
37:
                       \operatorname{sng}1 \leftarrow \operatorname{sng}1 + \operatorname{list}(\operatorname{resl}6[i][1])
38:
                        r \leftarrow r + list(check(l[id1-6:id1]))
39:
                   end if
40:
              end for
41:
              if len(sng1) > 0 then
42:
```

```
Алгоритм 14 – Продолжение алгоритма 13
                  if (len(sng1)= 1 \text{ and } sng \in sng1 \text{ and } \text{``Y} \in r) \text{ or } (len(sng1)> 1 \text{ and}
43:
    (sng=«N» or pov=1) and «Y» ∈ r) then s
                      \mathsf{left} \!\leftarrow \mathsf{id} 1 \!-\! 6
44:
                  else
45:
                      return [«он», «писали»]
46:
                  end if
47:
             end if
48:
         end if
49:
         if id1-5 \ge 0 and left=(-1) and «,» \notin l[id1-5:id1] then
50:
             sng1 \leftarrow []
51:
             r \leftarrow []
52:
             for from i = 0 to len(resl5)-1 do
53:
                  if resl5[i][0] = part then
54:
                      \operatorname{sng}1 \leftarrow \operatorname{sng}1 + \operatorname{list}(\operatorname{resl}5[i][1])
55:
56:
                      r \leftarrow r + list(check(l[id1-5:id1]))
                  end if
57:
             end for
58:
             if len(sng1) > 0 then
59:
                  if (len(sng1)= 1 \text{ and } sng \in sng1 \text{ and } «Y» \in r) or (len(sng1)> 1 \text{ and }
60:
    (sng=«N» or pov= 1) and «Y» ∈ r) then
                      left \leftarrow id1-5
61:
62:
                  else
                      return [«он», «писали»]
63:
                  end if
64:
             end if
65:
66:
         end if
         if id1-4 > 0 and left=(-1) and «,» \notin l[id1-4:id1] then
67:
             sng1 \leftarrow []
68:
69:
             r \leftarrow []
             for from i = 0 to len(resl4)-1 do
70:
                  if resl4[i][0] = part then
71:
                      \operatorname{sng}1 \leftarrow \operatorname{sng}1 + \operatorname{list}(\operatorname{resl}4[i][1])
72:
                      r \leftarrow r + list(check(l[id1-4:id1]))
73:
                  end if
74:
             end for
75:
             if len(sng1) > 0 then
76:
                  if (len(sng1)= 1 \text{ and } sng \in sng1 \text{ and } \text{``Y} \in r) \text{ or } (len(sng1)> 1 \text{ and}
77:
    (sng=«N» or pov= 1) and «Y» ∈ r) then
                      left \leftarrow id1-4
78:
                  else
79:
                      return [«он», «писали»]
80:
                  end if
81:
82:
             end if
83:
        if id1-3 \ge 0 and left=(-1) and \langle , \rangle \notin l[id1-3:id1] then
84:
             sng1 \leftarrow []
85:
             r \leftarrow []
86:
             for from i = 0 to len(resl3)-1 do
87:
```

```
Алгоритм 15 – Продолжение алгоритма 14
                  if resl3[i][0] = part then
88:
89:
                       \operatorname{sng}1 \leftarrow \operatorname{sng}1 + \operatorname{list}(\operatorname{resl}3[i][1])
                       r \leftarrow r + list(check(l[id1-3:id1]))
90:
                  end if
91:
              end for
92:
              if len(sng1) > 0 then
93:
                  if (len(sng1)=1 and sng \in sng1 and *Y* \in r) or (len(sng1)>1 and
94:
     (sng=«N» or pov=1) and «Y» ∈ r) then
                       left \leftarrow id1-3
95:
                  else
96:
                       return [«он», «писали»]
97:
98:
                  end if
              end if
99:
          end if
100:
101:
          if id1-2 \ge 0 and left=(-1) and \langle , \rangle \notin l[id1-2 : id1] then
               sng1 \leftarrow []
102:
               r \leftarrow []
103:
               for from i = 0 to len(resl2)-1 do
104:
                   if resl2[i][0] = part then
105:
                        \operatorname{sng}1 \leftarrow \operatorname{sng}1 + \operatorname{list}(\operatorname{resl}2[i][1])
106:
                        r \leftarrow r + list(check(l[id1-2:id1]))
107:
108:
                   end if
               end for
109:
               if len(sng1) > 0 then
110:
                   if (len(sng1)= 1 \text{ and } sng \in sng1 \text{ and } \text{``Y} \in r) \text{ or } (len(sng1)> 1 \text{ and}
111:
     (sng=«N» or pov= 1) and «Y» ∈ r) then
                        left \leftarrow id1-2
112:
                   else
113:
114:
                        return [«он», «писали»]
115:
                   end if
               end if
116:
          end if
117:
          if id1-1 \ge 0 and left=(-1) then
118:
               sng1 \leftarrow []
119:
               for from i = 0 to len(resl1) do
120:
121:
                   if resl1[i][0] = part then
                        \operatorname{sng1} \leftarrow \operatorname{sng1} + \operatorname{list}(\operatorname{resl1}[i][1])
122:
                   end if
123:
               end for
124:
               sng1 \leftarrow list(set(sng1))
125:
               if (len(sng1)=1 \text{ and } sng \in sng1) \text{ or } (len(sng1)>1) \text{ then}
126:
                   left \leftarrow id1-1
127:
128:
               else
                   return [«он», «писали»]
129:
               end if
130:
          end if
131:
```

Итак, по завершении работы алгоритма 15 будут определены границы левого и правого операндов союза.

Затем, как и в случае с инфинитивами, осуществляется поиск участков между двумя запятыми (при их наличии), а затем — поиск начала перечисления.

```
Алгоритм 16 – Продолжение алгоритма 15
          while \ll, \gg \in [1 : left] do
132:
               if left-3 \ge 0 and l[left-3] = «,» and l[left-1] = «,» then
133:
                   sng1← []
134:
                   res1 \leftarrow l[left-2].[pos, singular, cow]
135:
                   for from i = 0 to len(res1)-1 do
136:
                       if res1[i][0] = part then
137:
                            \operatorname{sng}1 \leftarrow \operatorname{sng}1 + \operatorname{list}(\operatorname{res}[i][1])
138:
                        end if
139:
                   end for
140:
                   sng1 \leftarrow list(set(sng1))
141:
                   if (len(sng1 = 1) \text{ and } sng \in sng1) \text{ or } (len(sng1) > 1 \text{ and } (sng=\ll N) \text{ or }
142:
     pov = 1) then
                       left \leftarrow left-2
143:
                   else
144:
                        return [«он», «писали»]
145:
                   end if
146:
               else if left-4 \ge 0 and l[left-4] = «,» and l[left-1] = «,» then
147:
                   sng1 \leftarrow []
148:
                   r← []
149:
                   res1 \leftarrow l[left-3].[pos, singular, cow]
150:
                   for from i = 0 to len(res1)-1 do
151:
                       if res1[i][0] = part then
152:
                            \operatorname{sng1} \leftarrow \operatorname{sng1} + \operatorname{list}(\operatorname{res}[i][1])
153:
                            r \leftarrow r + \text{check}(l[\text{left} -3 : \text{left}-1])
154:
                        end if
155:
                   end for
156:
                   sng1 \leftarrow list(set(sng1))
157:
                   if (len(sng1 = 1) \text{ and } sng \in sng1 \text{ and } *Y * \in r) \text{ or } (len(sng1) > 1 \text{ and }
158:
     (sng=«N» or pov = 1) and «Y» ∈ r) then
                       left \leftarrow left-3
159:
                   else
160:
                       return [«он», «писали»]
161:
                   end if
162:
               else if left-5 \ge 0 and l[left-5] = «,» and l[left-1] = «,» then
163:
                   sng1← []
164:
165:
                   r← []
```

```
Алгоритм 17 – Продолжение алгоритма 16
                                                                    res1 \leftarrow l[left-4].[pos, singular, cow]
166:
167:
                                                                    for from i = 0 to len(res1)-1 do
                                                                                   if res1[i][0] = part then
168:
                                                                                                   \operatorname{sng}1 \leftarrow \operatorname{sng}1 + \operatorname{list}(\operatorname{res}[i][1])
169:
                                                                                                   r \leftarrow r + \text{check}(l[left -4 : left-1])
170:
                                                                                    end if
171:
                                                                    end for
172:
                                                                    \operatorname{sng}1 \leftarrow \operatorname{list}(\operatorname{set}(\operatorname{sng}1))
173:
                                                                    if (\operatorname{len}(\operatorname{sng} 1 = 1) \text{ and } \operatorname{sng} \in \operatorname{sng} 1 \text{ and } (Y) \in \Gamma) \text{ or } (\operatorname{len}(\operatorname{sng} 1) > 1 \text{ and } \Gamma)
174:
                  (sng=«N» or pov = 1) and «Y» ∈ r) then
                                                                                    left \leftarrow left-4
175:
                                                                    else
176:
                                                                                    return [«он», «писали»]
177:
                                                                    end if
178:
179:
                                                     else if left-6 \ge 0 and l[left-6] = «,» and l[left-1] = «,» then
180:
                                                                    sng1← []
                                                                    r← []
181:
                                                                    res1 \leftarrow l[left-5].[pos, singular, cow]
182:
                                                                    for from i = 0 to len(res1)-1 do
183:
                                                                                    if res1[i][0] = part then
184:
                                                                                                   \operatorname{sng}1 \leftarrow \operatorname{sng}1 + \operatorname{list}(\operatorname{res}[i][1])
185:
186:
                                                                                                   r \leftarrow r + \text{check}(l[\text{left} -5 : \text{left}-1])
                                                                                    end if
187:
                                                                    end for
188:
                                                                    \operatorname{sng}1 \leftarrow \operatorname{list}(\operatorname{set}(\operatorname{sng}1))
189:
                                                                    if (\operatorname{len}(\operatorname{sng}1 = 1) \text{ and } \operatorname{sng} \in \operatorname{sng}1 \text{ and } (\operatorname{sng}1) > 1 \text{ and } (\operatorname{len}(\operatorname{sng}1) > 1 \text{ and } (\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{sng}1) > 1 \text{ and } (\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{sng}1) > 1 \text{ and } (\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname{len}(\operatorname
190:
                  (sng= N) \text{ or pov} = 1) and Y \in r then
                                                                                   left \leftarrow left-5
191:
192:
                                                                    else
193:
                                                                                    return [«он», «писали»]
                                                                    end if
194:
                                                     else if left-7 \ge 0 and l[left-7] = «,» and l[left-1] = «,» then
195:
                                                                    sng1 \leftarrow []
196:
                                                                    r← []
197:
                                                                    res1 \leftarrow l[left-6].[pos, singular, cow]
198:
199:
                                                                    for from i = 0 to len(res1)-1 do
                                                                                    if res1[i][0] = part then
200:
                                                                                                   \operatorname{sng}1 \leftarrow \operatorname{sng}1 + \operatorname{list}(\operatorname{res}[i][1])
201:
                                                                                                   r \leftarrow r + \text{check}(l[\text{left} -6 : \text{left}-1])
202:
                                                                                    end if
203:
                                                                    end for
204:
                                                                    sng1 \leftarrow list(set(sng1))
205:
206:
                                                                    if (len(sng1 = 1) and sng \in sng1 and (Y) \in r) or (len(sng1) > 1 and
                  (sng=«N» or pov = 1) and «Y» ∈ r) then
                                                                                   left \leftarrow left - 6
207:
                                                                    else
208:
                                                                                    return [«он», «писали»]
209:
210:
                                                                    end if
```

```
Алгоритм 18 – Продолжение алгоритма 17
                 else if left-8 \ge 0 and l[left-8] = «,» and l[left-1] = «,» then
211:
212:
                      sng1← []
                      r← []
213:
                      res1 \leftarrow l[left-7].[pos, singular, cow]
214:
                      for from i = 0 to len(res1)-1 do
215:
                           if res1[i][0] = part then
216:
                                 \operatorname{sng}1 \leftarrow \operatorname{sng}1 + \operatorname{list}(\operatorname{res}[i][1])
217:
                                 r \leftarrow r + \text{check}(l[\text{left} -7 : \text{left}-1])
218:
219:
                            end if
                      end for
220:
                      sng1 \leftarrow list(set(sng1))
221:
                      if (\operatorname{len}(\operatorname{sng} 1 = 1) \text{ and } \operatorname{sng} \in \operatorname{sng} 1 \text{ and } (Y) \in r) \text{ or } (\operatorname{len}(\operatorname{sng} 1) > 1 \text{ and } r)
222:
      (sng= N) \text{ or pov} = 1) and Y \in r then
                           left \leftarrow left{-7}
223:
224:
                      else
225:
                            return [«он», «писали»]
                      end if
226:
                 else if left-9 \ge 0 and l[left-9] = «,» and l[left-1] = «,» then
227:
                      sng1 \leftarrow []
228:
                      r← []
229:
                      res1 \leftarrow l[left-8].[pos, singular, cow]
230:
231:
                      for from i = 0 to len(res1)-1 do
                           if res1[i][0] = part then
232:
                                 \operatorname{sng}1 \leftarrow \operatorname{sng}1 + \operatorname{list}(\operatorname{res}[i][1])
233:
                                 r \leftarrow r + \text{check}(l[left -8 : left-1])
234:
                            end if
235:
                      end for
236:
                      sng1 \leftarrow list(set(sng1))
237:
238:
                      if (\operatorname{len}(\operatorname{sng} 1 = 1) \text{ and } \operatorname{sng} \in \operatorname{sng} 1 \text{ and } (Y) \in r) \text{ or } (\operatorname{len}(\operatorname{sng} 1) > 1 \text{ and } r)
      (sng=«N» or pov = 1) and «Y» ∈ r) then
                           left \leftarrow left - 8
239:
                      else
240:
                           return [«он», «писали»]
241:
                      end if
242:
243:
                      if left-9 \ge 0 and l[left-1] = «,» and end = (-1) then \triangleright Поиск начала
244:
      перечисления
                            sng1← []
245:
                           r \leftarrow []
246:
                            res1 \leftarrow l[left-9].[pos, singular, cow]
247:
                            res1 \leftarrow list(set(res1))
248:
                            for from i = 0 to len(res1)-1 do
249:
250:
                                 if res1[i][0] = part then
                                      \operatorname{sng}1 \leftarrow \operatorname{sng}1 + \operatorname{list}(\operatorname{res}[i][1])
251:
                                      r \leftarrow r + list(l[left -9 : left-1])
252:
                                 end if
253:
                            end for
254:
255:
                            \operatorname{sng}1 \leftarrow \operatorname{list}(\operatorname{set}(\operatorname{sng}1))
```

```
Алгоритм 19 – Продолжение алгоритма 18
                        if (len(sng1 = 1) \text{ and } sng \in sng1 \text{ and } \text{``Y''} \in r) \text{ or } (len(sng1) > 1 \text{ and }
256:
     (sng=«N» or pov = 1) and «Y» ∈ r) then
                             left \leftarrow left-9
257:
                             end \leftarrow 1
258:
                        else if len(sng1) > 0 and (Y) \in sng1 then
259:
                             return [«он», «писали»]
260:
                        end if
261:
                    end if
262:
                   if left-8 > 0 and l[left-1] = «,» and end = (-1) then
263:
                        sng1 \leftarrow []
264:
                        res1 \leftarrow l[left-8].[pos, singular, cow]
265:
                        res1 \leftarrow list(set(res1))
266:
                        for from i = 0 to len(res1)-1 do
267:
                             if res1[i][0] = part then
268:
269:
                                 \operatorname{sng}1 \leftarrow \operatorname{sng}1 + \operatorname{list}(\operatorname{res}[i][1])
                             end if
270:
                        end for
271:
                        \operatorname{sng}1 \leftarrow \operatorname{list}(\operatorname{set}(\operatorname{sng}1))
272:
                        if (len(sng1 = 1) \text{ and } sng \in sng1) \text{ or } (len(sng1) > 1 \text{ and } (sng=\ll N) \text{ or }
273:
     pov = 1) then
274:
                             left \leftarrow left-9
275:
                             end \leftarrow 1
                        else if len(sng1) > 0 and (Y) \in sng1 then
276:
                             return [«он», «писали»]
277:
                        end if
278:
                    end if
279:
               end if
280:
          end while
281:
282: end if
```

## 3.3.2. Непосредственная проверка предложения

### 3.4. Примеры работы алгоритма

# 4. Заключение

Тут будет заключение

### Список литературы

- [1] Дзюбенко, В.А. Согласование единственного и множественного числа в русском предложении: бакалаврская диссертация: 03.03.01 / Дзюбенко Василий Александрович. Долгопрудный, 2020. 20 с.
- [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.
- [3] **Чесебиев, И. А. Компьютерное распознавание и порождение речи**: монография. Москва: Спорт и Культура-2000, 2008. 125 с.
- [4] Comrie, B. Language universals and linguistic typology: Syntax and morphology. University of Chicago press, 1989.
- [5] Conway, D. An algorithmic approach to English pluralization // Proceedings of the Second Annual Perl Conference. 1998.
- [6] The world atlas of language structures / M. Haspelmath [and others]. Oxford Univ. Press, 2005.
- [7] LanguageTool Проверка грамматики и стилистики [Электронный ресурс] https://languagetool.org/ru

# приложение а

# Структура таблиц базы данных

# Таблица 1 – words

№	Имя столбца	Тип данных	Комментарий		
1	word		слово в нижнем регистре		

# ПРИЛОЖЕНИЕ В

# Система правил для анализа словосочетаний из двух слов

Таблица 2 – Система правил для словосочетаний из двух слов

№	prt_l	$\operatorname{sing}_{l}$	$cow_r$	$prt_r$	$sing_r$	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	I	1	1	Y	4	Y	делать дело
6	5	Y	_	6	_	_	Y	хочет есть
7	6	I	1	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	İ	b	Y	2	Y	победил меня
14	5	Y	_	b	N	1	N	вздохнул мы
15	5	Y		1	N	1	N	вздохнул люди
16	5	Y	_	1	Y	1	Y	бежал человек