Государственное образовательное учреждение высшего профессионального образования "Московский государственный технический университет имени Н.Э.Баумана"



Дисциплина: Анализ алгоритмов

Рубежный контроль №2

Нахождение подстроки в строке с помощью регулярных выражений и конечного автомата

Студент группы ИУ7-55Б, Руднев К. К.,

> Преподаватель, Волкова Л. Л., Строганов Ю. В.

1 Аналитическая часть

В рамках раздела будет дано аналитическое описание регулярных выражений и конечного автомата.

1.1 Описание алгоритмов

1.1.1 Регулярные выражения

Регулярные выражения — формальный язык поиска и осуществления манипуляций с подстроками в тексте, основанный на использовании метасимволов. Для поиска используется строка-образец, состоящая из символов и метасимволов и задающая правило поиска. Для манипуляций с текстом дополнительно задаётся строка замены, которая также может содержать в себе специальные символы.

1.1.2 Конечный автомат

Конечный автомат можно охарактеризовать множеством состояний (вершин) и переходов (дуг, соединяющие вершины). Среди состояний есть два специальных - состояние начала и конца. Если строка читается данным автоматом, то после прохода по строке, автомат должен оказаться в одном из заключительных состояний. На этом основывается алгоритм поиска подстроки в строке с помощью конечного автомата.

2 Конструкторская часть

В дальнейшем на рисунке 1 будет представлена схема разработанного автомата.

2.1 Разработка алгоритмов

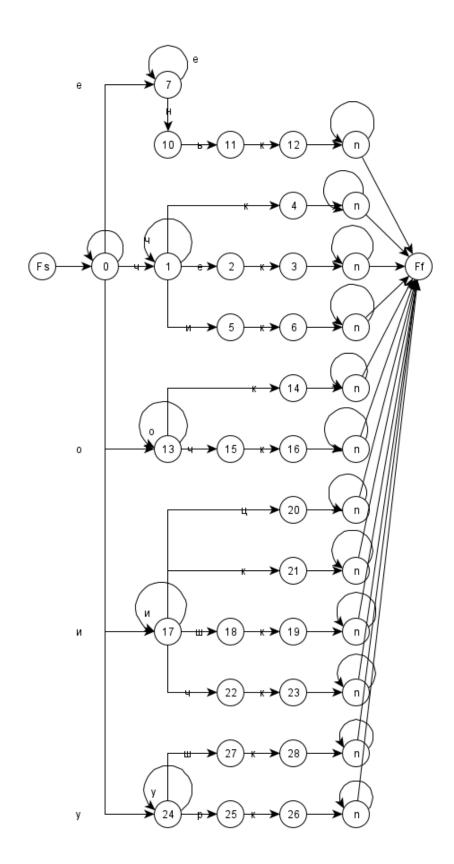


Рис. 1: Автомат для нахождения слов с уменьшительно-ласкательными суффиксами

3 Технологическая часть

В рамках раздела будут описаны инструментарии разработки, выбор среды, требования к ПО. Также будут предоставлены листинги конкретных реализаций алгоритмов.

3.1. Средства реализации

Для реализации алгоритмов использовался язык программирования Python 3.8.0 и среда разработки PyCharm Community Edition 2019.3.1 by JetBrains. У меня есть определенный опыт работы с данным языком, которого будет достаточно для реализации текущей работы, а среда разработки имеет бесплатную комьюнити версию и удобный интерфейс, упрощающий разработку приложения/скрипта.

3.2. Требования к программному обеспечению

На вход программа должна получать текст, на выход отображать все найденные слова с уменьшительно-ласкательными суффиксами.

3.3. Листинг кода

На листингах 1-3 представлена реализация поиска слова с определенным суффиксом с помощью регулярного выражения и конечного автомата. На листинге 1 представлен код регулярных выражений и всего, что с ними связано. На листинге 2 представлен код класса автомата для нумерации его состояний. На листинге 3 представлен код функций для работы с автоматом.

Листинг 1: Листинг разработанных регулярных выражений и функций с ними работающих

Листинг 2: Листинг класса для нумерации состояний автомата

```
\begin{array}{c} \textbf{class Automat(enum.Enum):} \\ \textbf{start} &= 0 \\ &\# \# \# \# \# \# \# \# \\ \textbf{ch} &= 1 \\ \textbf{ch}_{-} \textbf{e} &= 2 \\ \textbf{ch}_{-} \textbf{e}_{-} \textbf{k} &= 3 \\ \textbf{ch}_{-} \textbf{k} &= 4 \\ \textbf{ch}_{-} \textbf{i} &= 5 \\ \textbf{ch}_{-} \textbf{i}_{-} \textbf{k} &= 6 \end{array}
```

```
##########
e n = 10
e_n_{soft} = 11
e_n_soft_k = 12
#########
o = 13
o_k = 14
o ch = 15
o_{ch} = 16
##########
i = 17
i sh = 18
i_sh_k = 19
i c = 20
i k = 21
i_ch = 22
i ch k = 23
##########
u = 24
u r = 25
u\_r\_k=26
u sh = 27
u_sh_k = 28
#########
finish = 29
```

Листинг 3: Листинг функций работающих с автоматом

```
def check words(word, automat):
    current\_state = automat.start
    original\_word = word
    return flag = 0
    a = 0
    word = word.lower()
    while a \le len(word):
        try:
            i = word[a]
        except:
            pass
        if current_state == automat.start:
            if i == '\mathbf{q}' and a:
                current state = automat.ch
            elif i == 'o' and a:
                current\_state = automat.o
            elif i == 'y' and a:
                current state = automat.u
            elif i == 'u' and a:
                current state = automat.i
            elif i == 'e' and a:
                current\_state = automat.e
```

```
elif current_state != automat.finish:
   if current state == automat.ch:
        if i == 'ч':
            pass
        elif i == 'e':
            current\_state = automat.ch\_e
        elif i == 'u':
            current state = automat.ch i
        elif i == '\kappa':
            current\_state = automat.ch\_k
        else:
            current\_state = automat.start
            a = 1
   elif current_state == automat.ch_e:
        if i == '\kappa':
            current state = automat.ch e k
        else:
            current\_state = automat.start
            a -= 2
   elif current_state == automat.ch_e_k:
        current\_state = automat.finish
   elif current_state == automat.ch_k:
        current\_state = automat.finish
   elif current_state == automat.ch_i:
        if i == '\kappa':
            current state = automat.ch i k
        else:
            current\_state = automat.start
            a -= 2
   elif current_state == automat.ch_i_k:
        current state = automat.finish
   elif current state == automat.o:
        if i == 'ч':
            current\_state = automat.o\_ch
        elif i == '\kappa':
            current\_state = automat.o\_k
        elif i == 'o':
            pass
        else:
            current state = automat.start
            a = 1
   elif current state == automat.o k:
        current\_state = automat.finish
   elif current_state == automat.o_ch:
```

```
if i == '\kappa':
        current\_state = automat.o\_ch\_k
    else:
        current state = automat.start
        a -= 2
elif current_state == automat.o_ch_k:
    current state = automat.finish
elif current_state == automat.u:
    if i == 'y':
        pass
    elif i == 'p':
        current state = automat.u r
    elif i == 'm':
        current\_state = automat.u\_sh
    else:
        current state = automat.start
        a = 1
elif current_state == automat.u_r:
    if i == '\kappa':
        current\_state = automat.u\_r\_k
    else:
        current state = automat.start
        a = 2
elif current_state == automat.u_r_k:
    current\_state = automat.finish
elif current_state == automat.u_sh:
    if i == '\kappa':
        current\_state = automat.u\_sh\_k
    else:
        current\_state = automat.start
        a -= 2
elif current_state == automat.u_sh_k:
    current state = automat.finish
elif current_state == automat.i:
    if i == 'ч':
        current\_state = automat.i\_ch
    elif i == '\kappa':
        current state = automat.i k
    elif i == 'm':
        current\_state = automat.i\_sh
    elif i == '\mathbf{u}':
        current\_state = automat.i\_c
    elif i == '\mu':
        pass
    else:
```

```
current\_state = automat.start
        a = 1
elif current state == automat.i sh:
    if i == '\kappa':
        current\_state = automat.i\_sh k
    else:
        current state = automat.start
        a -= 2
elif current state == automat.i sh k:
    current state = automat.finish
elif current state == automat.i c:
    current state = automat.finish
elif current state == automat.i k:
    current state = automat.finish
elif current state == automat.i ch:
    if i == '\kappa':
        current\_state = automat.i\_ch\_k
    else:
        current\_state = automat.start
        a -= 2
elif current_state == automat.i_ch_k:
    current\_state = automat.finish
elif current state == automat.e:
    if i == e':
        pass
    elif i == 'H':
        current\_state = automat.e\_n
    else:
        current\_state = automat.start
        a = 1
elif current state == automat.e n:
    if i == 'ь':
        current\_state = automat.e\_n\_soft
    else:
        current\_state = automat.start
        a -= 2
elif current_state == automat.e_n_soft:
    if i == '\kappa':
        current state = automat.e n soft k
    else:
        current\_state = automat.start
        a = 3
```

Заключение

Выполнен рубежный контроль по нахождению подстроки в строке с помощью регулярных выражений и конечного автомата.