Анализ неструктурированных данных

2. Морфологический анализ

Екатерина Черняк

echernyak@hse.ru

Национальный Исследовательский Университет – Высшая Школа Экономики НУЛ Интеллектуальных систем и структурного анализа

September 18, 2017

- Введение
- Русский язык
- ③ Основные задачи
- Основные подходы
 - Алгоритм Портера [Porter, 2001]
 - Поиск в словаре
 - Скрытые цепи Маркова
 - Марковская модель максимальной энтропии
 - SENNA
- 5 Современные задачи

Морфологический анализ

Основные морфологического анализа:

- Разбор слова
 - Лемматизация определение нормальной формы слова (леммы)
 - Определение грамматических характеристик слова (POS-tagging, частеречная разметка)
 - ▶ Стемминг определение (псевдо)основны слова (стема)
- **Синтез слова** генерация слова по заданным грамматическим характеристикам

Зачем?

- Для классификации / кластеризации для отбора признаков
 - ▶ Лемматизация и стемминг помогают сократить количество признаков (одно слово – один признак)
 - Фильтрация по частям речи тоже помогает сократить количество признаков
 - Извлечение групп [англ. chunking] (именных групп, глагольных групп) помогает добавить "умные" признаки
- Для более сложных задач обработки текста и речи в качестве предобработки:
 - Машинный перевод
 - Распознавание и генерация речи
 - Поиск

- Введение
- 2 Русский язык
- ③ Основные задачи
- Основные подходы
 - Алгоритм Портера [Porter, 2001]
 - Поиск в словаре
 - Скрытые цепи Маркова
 - Марковская модель максимальной энтропии
 - SENNA
- 5 Современные задачи

Части речи и их грамматические характеристики [по документации MyStem]

| Α | прилагательное | падеж, число, форма, сте- пень сравнения, род | горячий, холодный |
|--------|----------------------|--|-------------------|
| ADV | наречие | | кисло, сладко |
| ADVPRO | местоименное наречие | | почему, поэтому |
| ANUM | числительное- | падеж, число, род | первый, третий |
| | прилагательное | | |
| APRO | местоимение- | падеж, число, род | мой, твой |
| | прилагательное | | |
| COMP | часть композита | | |
| CONJ | союз | | и, но |
| ГТИІ | междометие | | ах, ну |
| NUM | числительное | падеж | двадцать, пять |
| PART | частица | | бы, же |
| PR | предлог | | в, на |
| S | существительное | род, число, падеж, одушев- | гусь, топор |
| | | ленность | |
| SPRO | местоимение- | лицо, число, падеж | ты, вы |
| | существительное | | |
| V | глагод | лицо, число, время, вид, | идти, смотреть |
| | | репрезентация, залог, пере- | |
| | | ходность | |

https://tech.yandex.ru/mystem/doc/grammemes-values-docpage/

Ресурсы

- HKP9 http://ruscorpora.ru/
- ΓИКРЯ http://www.webcorpora.ru/
- Открытый корпус http://opencorpora.org/
- MorphoRuEval-2017 http://www.dialog-21.ru/evaluation/2017/morphology/

Морфологические процессоры для русского языка

```
Mystem3 (https://tech.yandex.ru/mystem/)
In[1]: from pymystem3 import Mystem
In[2]: text = "На востоке Москвы неизвестные ограбили ювелирный магазин"
In[3]: m = Mystem()
In[4]: lemmas = m.lemmatize(text)
```

```
pymorphy2 (https://github.com/kmike/pymorphy2)
```

```
In[1]: from pymorphy2 import MorphAnalyzer
```

```
In[2]: m = MorphAnalyzer()
```

```
In[3]: lemmas = [m.parse(word)[0].normal_form for word in
```

text.split()]

Стемминг для русского языка

nltk.stem.snowball.RussianStemmer

```
In[1]: from nltk.stem.snowball import RussianStemmer
```

```
In[2]: stemmer = RussianStemmer()
```

```
In[3]: stem = stemmer.stem("оптимизация")
```

- Введение
- 2 Русский язык
- Основные задачи
- Основные подходы
 - Алгоритм Портера [Porter, 2001]
 - Поиск в словаре
 - Скрытые цепи Маркова
 - Марковская модель максимальной энтропии
 - SENNA
- 5 Современные задачи

Лемматизация

Каждой словоформе соответствует лемма (нормальная форма):

- кошке, кошку, кошкам, кошкой \implies кошка
- бежал, бежит, бегу \implies бежать
- белому, белым, белыми \implies белый

Парадигма

Словоизменительная парадигма — список словоформ, принадлежащих одной лексеме и имеющих разные грамматические значения.

```
пальто- плакать рук-а плач-у рук-и плач-ешь рук-е плач-ет рук-ой плач-ете о рук-е плач-ут
```

Стемминг

Слова состоят из морфем: word = stem + affixes. Стемминг позволяет отбросить аффиксы (чаще всего – только суффиксы).

- павлиний, павлиньи, павлиньим \implies павлин
- пакет, пакетом, пакеты \Longrightarrow пакет

Основные проблемы

- Морфологическая неоднозначность
 - ▶ Существительное или глагол: стали, стекло, течь, белила, падали
 - Прилагательное или существительное: мороженое, простой
 - Существительное или существительное: черепах
- Новые слова

Основные подходы: лемматизация, POS-tagging

- unigram tagging: (правила и словари) выбираем самый частый / вероятный разбор
- ngram tagging: анализируем контекст текущего слова п предыдущих слов
 - ▶ Учет окна фиксированной длины: SVM, MaxEnt, SENNA
 - ▶ Модели последовательностей [sequence labelling]: HMM, MEMM, CRF, RNN

- Введение
- 2 Русский язык
- ③ Основные задачи
- 🜗 Основные подходы
 - Алгоритм Портера [Porter, 2001]
 - Поиск в словаре
 - Скрытые цепи Маркова
 - Марковская модель максимальной энтропии
 - SENNA
- 5 Современные задачи

Основные подходы: стемминг, алгоритм Портера

Алгоритм Портера состоит из 5 циклов команд, на каждом цикле – операция удаления / замены суффикса. Возможны вероятностные расширения алгоритма.

Ошибки:

- белый, белка, белье \implies бел
- ullet трудность \Longrightarrow трудност, трудный \Longrightarrow труд
- ullet быстрый, быстрее \Longrightarrow быст, побыстрее \Longrightarrow побыст

http://snowball.tartarus.org/algorithms/russian/stemmer.html

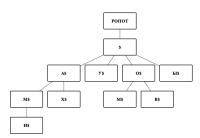
- Введение
- 2 Русский язык
- Основные задачи
- 🗿 Основные подходы
 - Алгоритм Портера [Porter, 2001]
 - Поиск в словаре
 - Скрытые цепи Маркова
 - Марковская модель максимальной энтропии
 - SENNA
- Современные задачи

- Введение
- Русский язык
- Основные задачи
- 4 Основные подходы
 - Алгоритм Портера [Porter, 2001]
 - Поиск в словаре
 - Скрытые цепи Маркова
 - Марковская модель максимальной энтропии
 - SENNA
- Современные задачи

Поиск в словаре [Segalovich, 2003]

Словарь представлен как префиксное дерево (trie) инвертированных основ и дополнительное префиксное дерево для хранения окончаний. Форма записи слова: топор – "ропот\$А", где "А" – парадигма (например, -и, -ами, -ом). Разбор слова:

- Начиная с правого конца слова найти все возможные разбиения на основу + окончание
- Повторить следующие шаги, начиная с самого длинного возможного окончания (короткой основы)
- Найти основу в префиксных деревьях для основ, проверить, есть ли форма с нужным окончанием. Если есть, разбор найден, если нет – перейти к следующему разбиению.



Цепи Маркова и модель биграм

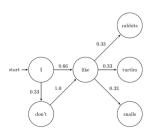
Цепь Маркова порядка 2 – только одна предыдущая предыстория (состояние) важно

Вероятность последовательности слов

$$p(w_l^1) = \prod_{k=1}^l p(w_k | w_{k-1})$$

Вероятность следующего слова

$$=\frac{p(w_{i-1}w_i)}{w_{i-1}}$$



Оценки вероятностей в модели биграм

ММП оценка вероятностей в модели биграм:

$$p(\widehat{w_i|w_{i-1}}) = \frac{\mathtt{count}(w_{i-1}w_i)}{\mathtt{count}(w_{i-1})}$$

Если появляется новое слово, возникает проблема нулевых вероятностей:

$$\mathtt{count}(w^2) = \mathtt{count}(w_{i-1}w_i) = 0$$

- **①** Преобразование Лапласа: $p(\widehat{w_i|w_{i-1}}) = \frac{\operatorname{count}(w^2) + \alpha}{\operatorname{count}(w_{i-1}) + \alpha |V|}$
- ② Преобразование Гуд-Тьюринга: $count(w^2) = \frac{(count(w_{i-1}w_i)+1)*N_{c+1}}{N_i}$ N_c – количество биграмм, которые встречаются count(w^2) раз

Использование языковой модели для генерации псевдослучайного текста

Markovify

```
In[1]: corpus = open("sherlock.txt").read()
```

In[2]: text_model = markovify.Text(corpus, state_size=3)

In[3]: text model.make short sentence(140)

 ${\tt Out[1]:``It\ cost\ me\ something\ in\ foolscap,\ and\ I\ had\ no\ idea}$

that he was a man of evil reputation among women."

https://github.com/jsvine/markovify

- Введение
- 2 Русский язык
- Основные задачи
- 4 Основные подходы
 - Алгоритм Портера [Porter, 2001]
 - Поиск в словаре
 - Скрытые цепи Маркова
 - Марковская модель максимальной энтропии
 - SENNA
- Современные задачи

Скрытая цепь Маркова

Скрытая цепь Маркова [Hidden Markov Model, HMM]

$$\hat{T} = \arg\max_{T} P(T|W)$$

$$\arg\max_{T} P(W|T)P(T)$$

$$\arg\max_{T} \prod_{i} P(w_{i}|t_{i}) \prod_{i} (t_{i}|t_{i-1})$$

T – конечное множество частеречных тегов

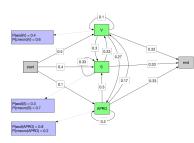
W – конечное множество слов

Скрытая цепь Маркова

 $< Q, A, O, B, q_0, q_F >$:

- $Q = q_1, \dots, q_N$ конечное множество состояний;
- A матрица вероятностей переходов размером $|Q| \times |Q|$, $0 \le a_{ij} \le 1$;
- О конечное множество наблюдений;
- ullet B вероятности наблюдений, $b_i o \mathbb{R}, \sum_{o \in O} b_i(o) = 1, 1 \leq i \leq |Q|;$
- q_0, q_F специальные начальные и конечные символы и соответствующие им вероятности переходов $a_{0i}, a_{iF}, \ 0 \leq a_{0i}, a_{iF} \leq 1, \ 1 \leq i \leq |Q|;$

$$\sum_{j=1}^{|Q|} a_{ij} + a_{iF} = 1, 0 \le i \le |Q|$$



Скрытая цепь Маркова

Марковские допущения о независимости:

• Текущее состояние зависит только от предыдущего состояния:

$$p(q_{i_n}|q_{i_1}\ldots q_{i_{n-1}})=p(q_{i_n}|q_{i_{n-1}})(=a_{i_{n-1}i_n})$$

Текущее наблюдение зависит только от текущего состояния:

$$p(o_{i_j}|q_{i_1}\ldots q_{i_{n-1}},o_{i_1}\ldots o_{i_{n-1}})=p(o_{i_j}|q_{i_j})(=b_{i_j}(o_{i_j}))$$

Три задачи скрытых цепей Маркова

- Оценить вероятность последовательности наблюдений в модели;
- Найти последовательность состояний, которая с наибольшей вероятностью порождает данную последовательность наблюдений;
- Оценить параметры модели (обучение по реальным данным).

Первая задача

По последовательности наблюдений $o=o_1\dots o_n$ оценить вероятность последовательности o. Мы знаем, что:

$$p(o,q) = p(o|q)p(q)$$

Используем допущения о независимости:

$$p(o,q) = \prod_{i=1}^{n} p(o_i|q_i) \prod_{i=1}^{n} p(q_i|q_{i-1})$$

Тогда для всей последовательности наблюдений о:

$$p(o) = \sum_{q \in Q^n} \prod_{i=1}^n p(o_i|q_i) \prod_{i=1}^n p(q_i|q_{i-1}) p(q_F|q_n)$$

Прямой проход

Идея: используем динамическое программирование для вычисления $n \times |Q|$ значений $\alpha_{ij} = p(o_1 \dots o_i, q_i)$:

• Инициализация

$$\alpha_{1j} = a_{0j}b(o_1), 1 \leq j \leq |Q|$$

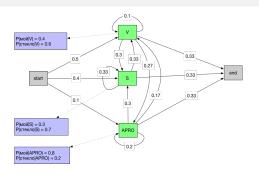
Шаг рекурсии

$$\alpha_{ij} = \sum_{k=1}^{|Q|} \alpha_{i-1k} a_{kj} b_j(o_i), 1 \le i \le n, 1 \le j \le |Q|$$

Завершение

$$p(o) = \sum_{k=1}^{|Q|} \alpha_{nk} a_{kF}$$

Вычисление вероятности последовательности наблюдений "мой стекло"



| | start | мой | стекло | end |
|------|-------|------|--------|--------|
| V | 0.5 | 0.25 | 0.1219 | 0.0402 |
| S | 0.4 | 0.12 | 0.0970 | 0.0320 |
| APRO | 0.1 | 0.08 | 0.0167 | 0.0055 |

P("мой стекло") = 0.07775



Обратный проход

Идея: используем динамическое программирование для вычисления n imes |Q| значений $\beta ij = p(o_{i+1}) \dots o_n, q_i)$:

• Инициализация

$$\beta_{\mathit{n}j} = \mathit{a}_{\mathit{j}\mathit{F}}, 1 \leq \mathit{j} \leq |\mathit{Q}|$$

Шаг рекурсии

$$\beta_{ij} = \sum_{k=1}^{|Q|} \beta_{i+1k} a_{jk} b_k(o_{i+1}), 1 \le i \le n, 1 \le j \le |Q|$$

Завершение

$$p(o) = \sum_{k=1}^{|Q|} a_{0k} b_k(o_1) \beta_{1k}$$

Декодирование

По последовательности наблюдений $o=o_1\dots o_n$ определить наиболее вероятную последовательность $q=q_1\dots q_n\in Q^n$:

$$\operatorname{argmax}_{q \in Q^n} p(o, q) = \operatorname{argmax}_{q \in Q^n} p(o|q) p(q)$$

Используем допущения о независимости:

$$ext{argmax}_{q \in Q^n} p(o,q) = ext{argmax}_{q \in Q^n} \prod_{i=1}^n p(o_i|q_i) \prod_{i=1}^n p(q_i|q_{i-1})$$

Алгоритм Витерби

Идея: используем динамическое программирование для вычисления n imes |Q| значений $v_{ij} = \max_{q \in Q^{i-1}} p(o_1 \dots o_i, q_1 \dots q_i)$:

• Инициализация

$$v_{1j} = a_{0j}b(o_1), 1 \leq j \leq |Q|$$

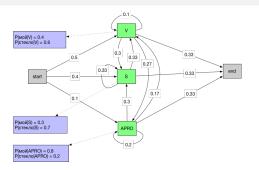
Шаг рекурсии

$$v_{ij} = \max v_{i-1k} a_{kj} b_j(o_i), 1 \le i \le n, 1 \le j \le |Q|$$

Завершение

$$\max_{q \in Q^n} p(o,q) = \max_{1 \le k \le |Q|} v_{nk} a_{kF}$$

Декодирование последовательности наблюдений "мой стекло"



| | start | мой | стекло | end |
|------|-------|-------------|-----------|-------------------|
| V | 0.5 | 0.25, start | 0.015, V | 0.0046, S |
| S | 0.4 | 0.12, start | 0.0525, V | 0.0177 , S |
| APRO | 0.1 | 0.08, start | 0.0135 V | 0.0045, S |

наиболее вероятная последовательность скрытых состояний: V S p("мой стекло", V S) = 0.0177

TnT POS-tagger [Brants, 2000]

TnT использует скрытую Марковскую цепь второго порядка для того, чтобы найти частеречные тэги:

$$\arg \max [\prod_{j} [p(o_i|t_{o-1},t_{o-2})p(q_i|o_i)]P(o_{T+1}|o_T)$$

Вероятность тэга для данного слова определяется как линейная интерполяция вероятностей, полученных из трех Марковских цепей::

$$P(o_i|o_{i-1},o_{i-2}) = I_1 * P(o_i) + I_2 * P(o_i|o_{i-1}) + I_3 * P(o_i|o_{i-1},o_{i-2})$$

nltk.tag.tnt

In[1]: from nltk.tag import tnt

 $In[2]: tnt_pos_tagger = tnt.TnT()$

In[3]: tnt_pos_tagger.train(train_data)

In [4]: tnt pos tagger.evaluate(test data)

- Введение
- 2 Русский язык
- Основные задачи
- 4 Основные подходы
 - Алгоритм Портера [Porter, 2001]
 - Поиск в словаре
 - Скрытые цепи Маркова
 - Марковская модель максимальной энтропии
 - SENNA
- Современные задачи

Марковская модель максимальной энтропии [McCallum, 2000], [Toutanova, 2003]

Марковская модель максимальной энтропии [Maximum-entropy Markov model, MEMM]

$$\hat{\mathcal{T}} = rg \max_{\mathcal{T}} P(\mathcal{T}|W)$$
 $rg \max_{\mathcal{T}} \prod_{i} P(t_i) \prod_{i} (t_i|w_i, t_{i-1})$

T – конечное множество частеречных тегов W – конечное множество слов

Метод максимальной энтропии, MaxEnt

Индикаторные признаки:

У/PR страха/S глаза/S велики/(S или A) ./PUNCT

$$f_{11}(c,x) = \begin{cases} 1, & \text{if } t_{-1} = S, c = S \\ 0, & \text{otherwise} \end{cases} \qquad f_{12}(c,x) = \begin{cases} 1, & \text{if } t_{-1} = S, c = A \\ 0, & \text{otherwise} \end{cases} \qquad f_{12}(c,x) = \begin{cases} 1, & \text{if } t_{-1} = S, c = A \\ 0, & \text{otherwise} \end{cases} \qquad f_{22}(c,x) = \begin{cases} 1, & \text{if } w_{-1}[:-1] = a, c = A \\ 0, & \text{otherwise} \end{cases} \qquad f_{22}(c,x) = \begin{cases} 1, & \text{if } w_{-1}[:-1] = a, c = A \\ 0, & \text{otherwise} \end{cases} \qquad f_{31}(c,x) = \begin{cases} 1, & \text{if } w_{+1} = \text{".", } c = A \\ 0, & \text{otherwise} \end{cases} \qquad f_{32}(c,x) = \begin{cases} 1, & \text{if } w_{+1} = \text{".", } c = A \\ 0, & \text{otherwise} \end{cases} \qquad f_{32}(c,x) = \begin{cases} 1, & \text{if } w_{+1} = \text{".", } c = A \\ 0, & \text{otherwise} \end{cases} \qquad f_{32}(c,x) = \begin{cases} 1, & \text{if } w_{+1} = \text{".", } c = A \\ 0, & \text{otherwise} \end{cases} \qquad f_{32}(c,x) = \begin{cases} 1, & \text{if } w_{+1} = \text{".", } c = A \\ 0, & \text{otherwise} \end{cases} \qquad f_{32}(c,x) = \begin{cases} 1, & \text{if } w_{+1} = \text{".", } c = A \\ 0, & \text{otherwise} \end{cases} \qquad f_{32}(c,x) = \begin{cases} 1, & \text{if } w_{+1} = \text{".", } c = A \\ 0, & \text{otherwise} \end{cases} \qquad f_{32}(c,x) = \begin{cases} 1, & \text{if } w_{+1} = \text{".", } c = A \\ 0, & \text{otherwise} \end{cases} \qquad f_{32}(c,x) = \begin{cases} 1, & \text{if } w_{+1} = \text{".", } c = A \\ 0, & \text{otherwise} \end{cases} \qquad f_{32}(c,x) = \begin{cases} 1, & \text{if } w_{+1} = \text{".", } c = A \\ 0, & \text{otherwise} \end{cases} \qquad f_{32}(c,x) = \begin{cases} 1, & \text{if } w_{+1} = \text{".", } c = A \\ 0, & \text{otherwise} \end{cases} \qquad f_{32}(c,x) = \begin{cases} 1, & \text{if } w_{+1} = \text{".", } c = A \\ 0, & \text{otherwise} \end{cases} \qquad f_{32}(c,x) = \begin{cases} 1, & \text{if } w_{+1} = \text{".", } c = A \\ 0, & \text{otherwise} \end{cases} \qquad f_{32}(c,x) = \begin{cases} 1, & \text{if } w_{+1} = \text{".", } c = A \\ 0, & \text{otherwise} \end{cases} \qquad f_{32}(c,x) = \begin{cases} 1, & \text{if } w_{+1} = \text{".", } c = A \\ 0, & \text{otherwise} \end{cases} \qquad f_{32}(c,x) = \begin{cases} 1, & \text{if } w_{+1} = \text{".", } c = A \\ 0, & \text{otherwise} \end{cases} \qquad f_{32}(c,x) = \begin{cases} 1, & \text{if } w_{+1} = \text{".", } c = A \\ 0, & \text{otherwise} \end{cases} \qquad f_{32}(c,x) = \begin{cases} 1, & \text{if } w_{+1} = \text{".", } c = A \\ 0, & \text{otherwise} \end{cases} \qquad f_{32}(c,x) = \begin{cases} 1, & \text{if } w_{+1} = \text{".", } c = A \\ 0, & \text{otherwise} \end{cases} \qquad f_{32}(c,x) = \begin{cases} 1, & \text{if } w_{+1} = \text{".", } c = A \\ 0, & \text{otherwise} \end{cases} \qquad f_{32}(c,x) = \begin{cases} 1, & \text{if } w_{+1} = \text{".", } c = A \\ 0, & \text{otherwise} \end{cases} \qquad f_{32}(c,x) = \begin{cases} 1, & \text{if } w_{+1} = \text{".", } c = A \\ 0, & \text{otherwise} \end{cases} \qquad f_{32}(c,x)$$

Марковская модель максимальной энтропии

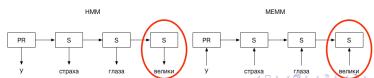
По аналогии с HMM и MaxEnt:

$$P(Q|O) = \prod_{i=1}^{n} P(q|q_{i-1}, o_i)$$

$$P(q|q',o) = \frac{e^{\sum_i w_i f_i(o,q)}}{Z(o,q')}$$

Сравнение НММ и МЕММ

- НММ и МЕММ моделируют последовательности: существуют скрытые состояния (частеречные теги), порождающие наблюдения (слова). По последовательности наблюдений требуется определить, какие скрытые состояния их породили;
- Для декодирования НММ и МЕММ используется алгоритмы Витерби, для обучения – ЕМ алгоритм;
- МЕММ позволяет ввести дополнительные индикаторные признаки, поэтому может считаться расширением НММ;
- ullet HMM генеративная модель и моделирует P(O,Q), MEMM дискриминативная и моделирует P(Q|O), что и требуется для декодирования;
- **6** В МЕММ используется локальная нормировка на Z и преимущество получают состояния с меньшей энтропией меньшим числом переходов, т.н. "label bias problem".

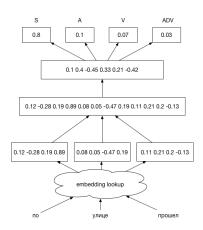


- Введение
- Русский язык
- Основные задачи
- 4 Основные подходы
 - Алгоритм Портера [Porter, 2001]
 - Поиск в словаре
 - Скрытые цепи Маркова
 - Марковская модель максимальной энтропии
 - SENNA
- Современные задачи

SENNA

Простая архитектура нейронной сети:

- Выбрать слово и определить его контекст (одно-два слова слева и справа)
- Найти векторные представления слова и контекста (например, 100-мерные вектора SGNS)
- Конкатенировать три (или пять) найденных векторов и передать на скрытый слой
- Функция активации скрытого слоя: $h = \tanh(W_1x + b)$
- softmax на выходном слое Если предобученных векторов слов нет, инициализировать их случайным образом и обучить во время обучения всей нейронной сети



- 1 Введение
- 2 Русский язык
- ③ Основные задачи
- Основные подходы
 - Алгоритм Портера [Porter, 2001]
 - Поиск в словаре
 - Скрытые цепи Маркова
 - Марковская модель максимальной энтропии
 - SENNA
- 5 Современные задачи

Современные задачи

- Morphological reinflection [Cotterell, 2016]: поставить слово в определенную форму http://ryancotterell.github.io/sigmorphon2016/
- 2 Решение трудностей, специфичных для конкретных языков:
 - ▶ В немецком: составные слова (например, Aktivierungsenergie энергия активации)
 - В арабском: диглоссия, гибкая пунктуация
 - В иврите: отсутствие огласовок
 - ▶ В русском: плавающее ударение

- Segalovich, Ilya. "A Fast Morphological Algorithm with Unknown Word Guessing Induced by a Dictionary for a Web Search Engine." In MLMTA, pp. 273-280. 2003.
- Porter, Martin F. "Snowball: A language for stemming algorithms." (2001).
- Brants, Thorsten. "TnT: a statistical part-of-speech tagger." In Proceedings of the sixth conference on Applied natural language processing, pp. 224-231. Association for Computational Linguistics, 2000.
- McCallum, Andrew, Dayne Freitag, and Fernando C.N. Pereira. "Maximum Entropy Markov Models for Information Extraction and Segmentation." In ICML, vol. 17, pp. 591-598. 2000.
- Toutanova, Kristina, Dan Klein, Christopher D. Manning, and Yoram Singer. "Feature-rich part-of-speech tagging with a cyclic dependency networ." In Proceedings of the 2003 Conference of the North American Chapter of the Association for Computational Linguistics on Human Language Technology-Volume 1, pp. 173-180. Association for Computational Linguistics. 2003.
- 6 Collobert, Ronan, Jason Weston, Léon Bottou, Michael Karlen, Koray Kavukcuoglu, and Pavel Kuksa. "Natural language processing (almost) from scratch" Journal of Machine Learning Research 12, no. Aug (2011): 2493-2537.
- Cotterell, Ryan, Christo Kirov, John Sylak-Glassman, David Yarowsky, Jason Eisner, and Mans Hulden. "The SIGMORPHON 2016 shared task—morphological reinflection." In Proceedings of the 14th SIGMORPHON Workshop on Computational Research in Phonetics, Phonology, and Morphology, pp. 10-22. 2016.