Математика синтаксиса:

формализация закономерностей в языковых данных

[25 июля]

Марина Ермолаева

XXIII Летняя Лингвистическая Школа Переславль-Залесский, 2023

В прошлый раз

• Фрагменты грамматик

• Последовательные зависимости

• Вложенные зависимости



Синтаксические зависимости в швейцарском немецком



- M. Shieber (1985), Evidence against the context-freeness of natural language
- Перекрещивающиеся зависимости (cross-serial dependencies)

Синтаксические зависимости в швейцарском немецком

```
...mer d'chind em Hans es huus lönd hälfe aastriiche
...мы дети.ACC Ганс.DAT дом.ACC разрешить помочь покрасить
```

- M. Shieber (1985), Evidence against the context-freeness of natural language

- Перекрещивающиеся зависимости (cross-serial dependencies)
- Абстрактный аналог: язык копий; любые строки из a и b, повторяющиеся дважды $\{\epsilon, aa, bb, aaaa, abab, baba, bbbb, aaaaaa, aabaab, abbabb, ... <math>\}$

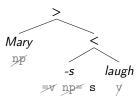
- Суффиксы: Merge + "склеивание" вершин
- Суффикс "притягивает" вершину своего зависимого

- Суффиксы: Merge + "склеивание" вершин
- Суффикс "притягивает" вершину своего зависимого

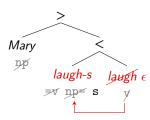


- Суффиксы: Merge + "склеивание" вершин
- Суффикс "притягивает" вершину своего зависимого



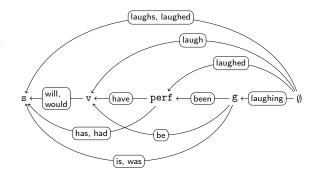


- Суффиксы: Merge + "склеивание" вершин
- Суффикс "притягивает" вершину своего зависимого



Фрагмент грамматики английского языка (I)

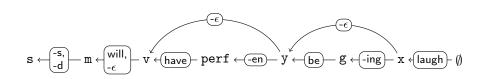
```
Mary :: np
will :: =v np= s
would :: =v np= s
has :: =perf np= s
had :: =perf np= s
have :: =perf v
is := g np = s
was :: = g np = s
be :: =g v
been :: =g perf
laughs :: np= s
laughed :: np= s
laugh :: v
laughed :: perf
```



laughing :: g

Фрагмент грамматики английского языка (II)

```
will :: = v m
-\epsilon :: = v m \qquad be :: = g y
Mary :: np \qquad have :: = perf v \qquad -ing :: = x g
-s :: = m np = s \qquad -en :: = y perf \qquad -\epsilon :: = x y
-d :: = m np = s \qquad -\epsilon :: = y v \qquad laugh :: x
```



Пример: Mary will have been laughing

Mary :: np Mary -s := m np = sŋр -d := m np = swill-s will :: =v m ∍m np≃ $-\epsilon$:: =v m have :: =perf v have -en :: =y perf =perf y $-\epsilon$:: =y v be-en =y perf be :: =g y -ing :: =x g $-\epsilon :: = x y$ laugh-ing laugh ϵ laugh :: x

Пример: Mary will laugh

```
Mary :: np
-s := m np = s
                          Mary
-d := m np = s
                           np
will :: =v m
                                    will-s
-\epsilon :: =v m
                                ∍m np≤ s
have :: =perf v
-en :: =y perf
-\epsilon :: =y v
                                                       laugh-\epsilon-\epsilon
be :: =g y
-ing :: =x g
                                                                   laugh-\epsilon \epsilon laugh \epsilon
-\epsilon :: = x y
laugh :: x
```