#### Lingwistyka I – wykład 6

Adam Przepiórkowski i Agnieszka Patejuk

Kognitywistyka UW

28 marca 2017

## Funkcje gramatyczne (z poprzedniego wykładu)

**Etykiety** powinny odróżniać różne podrzędniki tego samego elementu (np. podmiot od dopełnienia bliższego).

Definicje **funkcji gramatycznych** niezależne od języka – bardzo trudne. Różne (często skorelowane) rozumienia **podmiotu** (**SUBJ**):

- jeżeli czasownik uzgadnia się z jednym argumentem, to jest nim podmiot,
- w niektórych językach tylko podmioty wiążą zaimki anaforyczne:
  - ▶ Janek, pokazał Marysi, siebie,  $*_{i/*_j}$  (samego/\*samą).
  - ▶ Janek; pokazał Marysięj sobie $_{i/*_{j}}$  (samemu/\*samej).
- zwykle tylko podmioty są kontrolowane przez argumenty wyższych czasowników:
  - Burza przestraszyła Ariela.
    - Prospero kazał burzy przestraszyć Ariela.
    - \*Prospero kazał Arielowi burza przestraszyć.
  - Ariel przestraszył się burzy.
    - Prospero kazał Arielowi przestraszyć się burzy.
    - \*Prospero kazał burzy Ariel przestraszyć się.

## Funkcje gramatyczne (z poprzedniego wykładu)

**Inne funkcje gramatyczne bardziej kontrowersyjne**. Tu przyjmiemy (wstępnie) takie:

- dopełnienie bliższe, obj: przechodzi na podmiot w stronie biernej,
- dopełnienia dalsze:
  - ▶ nominalne: **OBL**<sub>dat</sub>, **OBL**<sub>gen</sub> itd.,
  - przyimkowe o ustalonym przyimku: OBLNA itd.,
  - ► określone semantycznie: OBL<sub>adl</sub>, OBL<sub>abl</sub>, OBL<sub>temp</sub>, OBL<sub>manner</sub> itp.,
- dopełnienia zdaniowe: COMP,
- dopełnienia bezokolicznikowe: xcomp.

#### Do tego:

modyfikatory: ADJ – też z etykietami: ADJ<sub>adl</sub>, ADJ<sub>abl</sub>, ADJ<sub>temp</sub>,
 ADJ<sub>manner</sub> itp.,

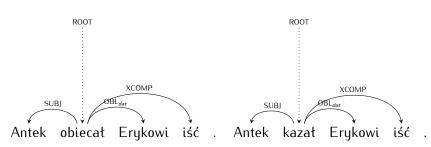
#### Terminologia (niezależnie od konkretnego zestawu etykiet):

- podrzędniki = argumenty + modyfikatory
- argumenty = podmiot + (nieściśle) dopełnienia
- modyfikatory nazywa się też (nieściśle) okolicznikami

## Dopełnienie bezokolicznikowe (z poprzedniego wykładu)

Antek obiecał Erykowi iść.

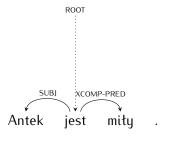
Antek kazał Erykowi iść.

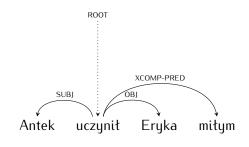


### Dopełnienie predykatywne

Antek jest miły.

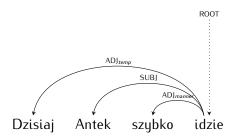
Antek uczynił Eryka miłym.





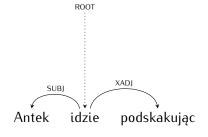
# Modyfikatory

Dzisiaj Antek szybko idzie.



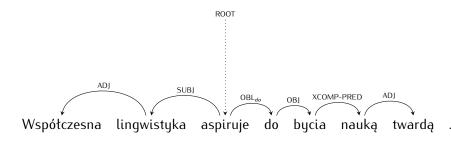
## Modyfikator podlegający kontroli

#### Antek idzie podskakując.



#### Przykład z etykietami

Współczesna lingwistyka aspiruje do bycia nauką twardą.



## Omówienie pracy domowej

#### Praca domowa:

Narysuj drzewa zależnościowe dla następujących dwóch zdań:

- 1. Czekam na choćby pięć dobrych drzew zależnościowych!
- 2. Żadne się z tych drzew nie nadaje do pokazania.

Dla każdego z tych zdań narysuj dwa drzewa: w jednym nadrzędniki powinny być wyłonione na podstawie kryterium semantycznego (SEM na slajdach), a w drugim – na podstawie kryteriów morfoskładniowego (MS) i kryterium narzucania określonej wartości kategorii morfoskładniowej (GOV). Rozwiązanie powinno więc zawierać 4 rozwiązania, w następującej kolejności: 1 SEM, 1 MS/GOV, 2 SEM, 2 MS/GOV.

Na podstawie Kübler i in. 2009:

#### Definicje, notacja:

- dane **wypowiedzenie**:  $S = w_1 \dots w_n$
- dany **zbiór etykiet**:  $R = \{r_1, \ldots, r_m\}$
- wtedy **drzewo zależnościowe** dla S (przy danym R) to graf  $G = \langle V, A \rangle$ , gdzie  $V = \{w_1, \dots, w_n\}$  (zbiór węzłów) i  $A \subseteq V \times R \times V$  (zbiór etykietowanych krawędzi) spełniają następujące warunki:
  - |A| = |V| 1
  - $\exists v_r \in V \ \forall v \in V. \ v_r \to^* v$
- notacja
  - $w_i \rightarrow w_j$  oznacza, że  $\langle w_i, r, w_j \rangle \in A$  dla pewnego r
  - ightarrow ightarrow to domknięcie zwrotne i przechodnie relacji ightarrow czyli:
    - w<sub>i</sub> →\* w<sub>i</sub> zachodzi dla każdego w<sub>i</sub>
    - ightharpoonup jeżeli  $w_i 
      ightharpoonup^* w_j$  oraz  $w_j 
      ightharpoonup w_k$  to  $w_i 
      ightharpoonup^* w_k$

#### Definicje (cd.):

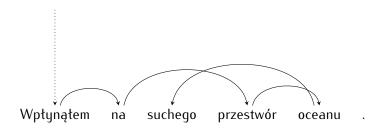
- ▶ **krawędź**  $\langle w_i, r, w_j \rangle \in A$  drzewa zależnościowego  $G = \langle V, A \rangle$  jest **projektywna** wtw., gdy  $w_i \rightarrow^* w_k$  dla wszystkich:
  - i < k < j jeżeli i < j, lub
  - j < k < i jeżeli j < i.
- drzewo zależnościowe  $G=\langle V,A\rangle$  jest projektywnym drzewem zależnościowym jeżeli wszystkie krawędzie w A są projektywne,
- drzewo zależnościowe  $G = \langle V, A \rangle$  jest nieprojektywnym drzewem zależnościowym jeżeli nie jest projektywnym drzewem zależnościowym.

Przykład (nie)projektywnych drzew zależnościowych...

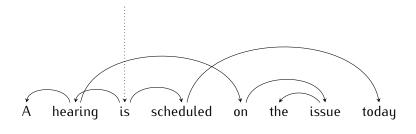
Frankowicze powinni zacząć samodzielnie walczyć o swoje prawa.



Wpłynąłem na suchego przestwór oceanu.



A hearing is scheduled on the issue today.



Kübler S., McDonald R., Nivre J., 2009, Dependency Parsing, Morgan & Claypool.