# Przetwarzanie języka naturalnego

dr inż. Marcin Ciura

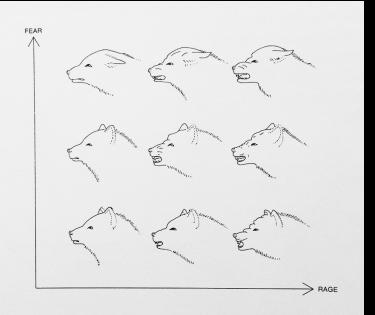
Wydział Informatyki i Telekomunikacji Politechniki Krakowskiej

Plan na dziś: 43 slajdy w tym: 3 filmy, 1 demonstracja i 1 dowcip

- Komunikacja a język
- Gramatyki generatywne
- Analiza składniowa

Komunikacja a język

# Komunikacja zwierząt (1)



# Komunikacja zwierząt (2)

Sikora bogatka

# Komunikacja zwierząt (3)

Pszczoła miodna

# Komunikacja ludzi (1)

Bajka Schleichera

# Komunikacja ludzi (2): 1878 r., sklep Wokulskiego

- Kaloszyków żąda szanowny pan? Który numerek, jeżeli wolno spytać? Ach, szanowny pan zapewne nie pamięta! nie każdy ma czas myśleć o numerze swoich kaloszy, to należy do nas. Szanowny pan pozwoli, że przymierzymy?... Szanowny pan raczy zająć miejsce na taburecie. Paweł! przynieś ręcznik, zdejm panu kalosze i wytrzyj obuwie...
- Bardzo prosimy mówił prędko Mraczewski to nasz obowiązek. Zdaje mi się, że te będą dobre ciągnął, podając parę zczepionych nitką kaloszy. Doskonałe, pysznie wyglądają; szanowny pan ma tak normalną nogę, że nie podobna mylić się co do numeru. Szanowny pan życzy sobie zapewne literki; jakie mają być literki?...

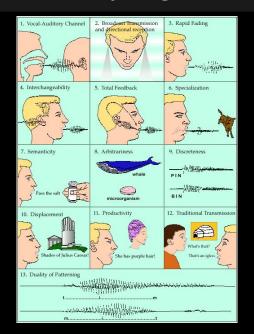
# Komunikacja ludzi (3): 2020 r., McDonald's

— Cztery pięćdziesiąt. Potwierdzenie?

# Komunikacja ludzi (4): z kolekcji Donalda Knutha



# Cechy języków naturalnych wg Hocketta (1960)



# Poddziedziny przetwarzania języka naturalnego

- Fonologia
- Morfologia
- Składnia
- Semantyka
- Pragmatyka

Gramatyki generatywne

# **Noam Chomsky**

Syntactic Structures (1957)



# Gramatyka generatywna: przykład

$$S \rightarrow NP \ VP$$
 $NP \rightarrow Det \ N$ 
 $NP \rightarrow Det \ Adj \ N$ 
 $VP \rightarrow V$ 
 $VP \rightarrow V \ NP$ 
 $Det \rightarrow a$ 
 $Det \rightarrow the$ 
 $N \rightarrow cat$ 
 $N \rightarrow mouse$ 
 $Adj \rightarrow black$ 
 $Adj \rightarrow white$ 
 $V \rightarrow ate$ 
 $V \rightarrow saw$ 

# Notacja Backusa-Naura (BNF)

# Definicja gramatyki generatywnej (1)

- 1. Skończony zbiór symboli nieterminalnych
- 2. Skończony zbiór symboli terminalnych
- 3. Skończony zbiór produkcji
- 4. Wyróżniony nieterminalny symbol startowy

$$S ::= NP \ VP$$
 $NP ::= Det \ N \mid Det \ Adj \ N$ 
 $N ::= cat \mid mouse$ 
 $VP ::= V \mid V \ NP$ 
 $Adj ::= black \mid white$ 
 $V ::= ate \mid saw$ 

# Definicja gramatyki generatywnej (2)

- 1. Skończony zbiór symboli nieterminalnych: S, NP, VP, Det, N, A, V
- 2. Skończony zbiór symboli terminalnych
- 3. Skończony zbiór produkcji
- 4. Wyróżniony nieterminalny symbol startowy

$$S ::= NP \ VP$$
 $NP ::= Det \ N \mid Det \ Adj \ N$ 
 $VP ::= V \mid V \ NP$ 
 $Adj ::= ate \mid saw$ 
 $Det ::= a \mid the$ 
 $N ::= cat \mid mouse$ 

# Definicja gramatyki generatywnej (3)

- 1. Skończony zbiór symboli nieterminalnych S, NP, VP, Det, N, A, V
- 2. Skończony zbiór symboli terminalnych: a, the, cat, mouse, ...
- 3. Skończony zbiór produkcji
- 4. Wyróżniony nieterminalny symbol startowy

$$S ::= NP \ VP$$
 $NP ::= Det \ N \mid Det \ Adj \ N$ 
 $VP ::= V \mid V \ NP$ 
 $Adj ::= at \mid back \mid white$ 
 $V ::= at \mid saw$ 

# Definicja gramatyki generatywnej (4)

- 1. Skończony zbiór symboli nieterminalnych S, NP, VP, Det, N, A, V
- 2. Skończony zbiór symboli terminalnych: a, the, cat, mouse, ...
- 3. Skończony zbiór produkcji
- 4. Wyróżniony nieterminalny symbol startowy

$$S ::= NP \ VP$$
 $NP ::= Det \ N \mid Det \ Adj \ N$ 
 $VP ::= V \mid V \ NP$ 
 $Adj ::= at \mid back \mid white$ 
 $V ::= at \mid saw$ 

# Definicja gramatyki generatywnej (5)

- 1. Skończony zbiór symboli nieterminalnych S, NP, VP, Det, N, A, V
- 2. Skończony zbiór symboli terminalnych: a, the, cat, mouse, ...
- 3. Skończony zbiór produkcji
- 4. Wyróżniony nieterminalny symbol startowy: S

$$S ::= NP \ VP$$
 $NP ::= Det \ N \mid Det \ Adj \ N$ 
 $VP ::= V \mid V \ NP$ 
 $Adj ::= ate \mid saw$ 
 $Det ::= a \mid the$ 
 $N ::= cat \mid mouse$ 

# Definicja gramatyki generatywnej (6)

- 1. Skończony zbiór symboli nieterminalnych S, NP, VP, Det, N, A, V
- 2. Skończony zbiór symboli terminalnych: a, the, cat, mouse, ...
- 3. Skończony zbiór produkcji
- 4. Wyróżniony nieterminalny symbol startowy: S

$$S ::= NP \ VP$$
 $NP ::= Det \ N \mid Det \ Adj \ N$ 
 $VP ::= V \mid V \ NP$ 
 $Adj ::= ate \mid saw$ 
 $Det ::= a \mid the$ 
 $N ::= cat \mid mouse$ 

# Hierarchia Chomsky'ego

- typ 3 Gramatyki regularne
- typ 2 Gramatyki bezkontekstowe
- typ 1 Gramatyki kontekstowe
- typ 0 Gramatyki bez ograniczeń (rekurencyjnie przeliczalne)

# Gramatyki regularne (1)

```
A, B, \ldots: symbole nieterminalne a, b, \ldots: symbole terminalne
```

Wszystkie produkcje w gramatykach *prawostronnie* regularnych mają jedną z trzech postaci:

$$A \rightarrow a$$

$$A \rightarrow aB$$

$$A \rightarrow \varepsilon$$

# Gramatyki regularne (2)

```
A, B, \ldots: symbole nieterminalne a, b, \ldots: symbole terminalne
```

Wszystkie produkcje w gramatykach *lewostronnie* regularnych mają jedną z trzech postaci:

$$A \rightarrow a$$
 $A \rightarrow Ba$ 
 $A \rightarrow \varepsilon$ 

# Gramatyki regularne (3)

- 1. Każda gramatyka regularna (*regular grammar*) musi być albo lewostronnie regularna, albo prawostronnie regularna
- 2. Każda gramatyka regularna generuje jakiś język regularny
- Każdej gramatyce regularnej odpowiadają jakieś automaty skończone

# Gramatyki bezkontekstowe (1)

 $A, B, \ldots$ : symbole nieterminalne  $a, b, \ldots$ : symbole terminalne

Wszystkie produkcje w gramatyce bezkontekstowej (context-free grammar) mają postać

$$A \rightarrow \alpha$$
,

### gdzie

- α oznacza dowolny skończony ciąg symboli terminalnych lub nieterminalnych, np. ε, cat, V, the N, Adj N itp.
- A oznacza dowolny symbol nieterminalny, np. S, VP, Det itp.

# Gramatyki bezkontekstowe (2)

- 1. Każda gramatyka bezkontekstowa generuje jakiś język bezkontekstowy
- 2. Każdej gramatyce bezkontekstowej odpowiadają jakieś *automaty ze stosem*

# Gramatyki kontekstowe (1)

 $A, B, \ldots$ : symbole nieterminalne  $a, b, \ldots$ : symbole terminalne

Wszystkie produkcje w gramatyce kontekstowej (context-sensitive grammar) mają postać

$$\alpha A \beta \rightarrow \alpha \gamma \beta$$
,

### gdzie

- $\alpha$  i  $\beta$  oznacza dowolny skończony (być może pusty) ciąg symboli terminalnych lub nieterminalnych,
- γ oznacza dowolny skończony niepusty ciąg symboli terminalnych lub nieterminalnych,
- A oznacza dowolny symbol nieterminalny

# Gramatyki kontekstowe (2)

- 1. Każda gramatyka kontekstowa generuje jakiś *język* kontekstowy
- 2. Każdej gramatyce kontekstowej odpowiadają jakieś automaty liniowo ograniczone

# Gramatyki bez ograniczeń (1)

 $A, B, \ldots$ : symbole nieterminalne  $a, b, \ldots$ : symbole terminalne

Wszystkie produkcje w gramatyce bez ograniczeń (unrestricted grammar) mają postać

$$\alpha \rightarrow \beta$$
,

#### gdzie

- α oznacza dowolny skończony i niepusty ciąg symboli terminalnych lub nieterminalnych,
- β oznacza dowolny skończony (być może pusty)
   ciąg symboli terminalnych lub nieterminalnych

# Gramatyki bez ograniczeń (2)

- 1. Każda gramatyka bez ograniczeń generuje jakiś język rekurencyjnie przeliczalny
- 2. Każdej gramatyce bez ograniczeń odpowiadają jakieś *maszyny Turinga*

# Do której klasy należą języki naturalne?

Konsensus: raczej bezkontekstowe. Udowodnione wyjątki:

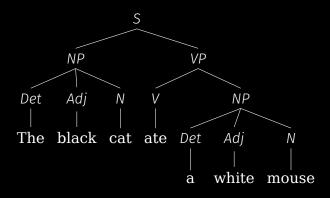
- 1. szwajcarski dialekt języka niemieckiego (Shieber, 1985)
- 2. bambara, używany w Afryce Zachodniej (Culy, 1985)
- 3. szwedzki (Miller, 1991)
- 4. angielski (Higginbotham, 1987)
- 5. rumuński (Longenbaugh, 2011)

Analiza składniowa

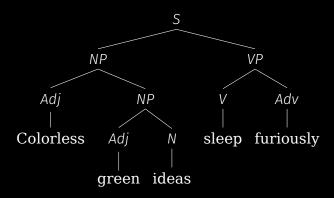
#### Analiza składniowa

- Drzewa rozbioru
- Niejednoznaczności (ambiguities)
- Analizatory składniowe (parsery)

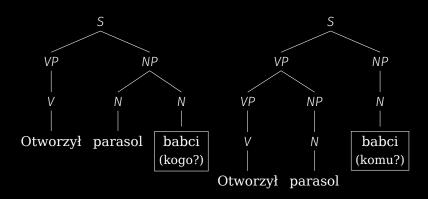
# Drzewa rozbioru (1)



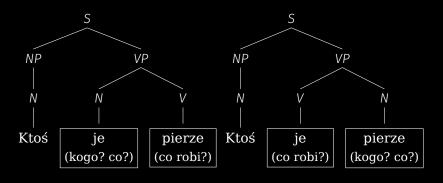
## Drzewa rozbioru (2)



# Niejednoznaczności w języku (1)



## Niejednoznaczności w języku (2)



## Analizatory składniowe (parsery)

- Dla gramatyk regularnych: automaty skończone
- Dla gramatyk bezkontekstowych mnogość algorytmów:
  - dla jednoznacznych (unambiguous) gramatyk bezkontekstowych np. LR(1) — analiza wstępująca (bottom-up parsing), LL(1) — analiza zstępująca (top-down parsing); złożoność zwykle O(N)
  - dla niejednoznacznych (ambiguous) gramatyk bezkontekstowych np. algorytm CYK (Cocke-Younger-Kasami) — analiza wstępująca, algorytm Earleya — hybryda; złożoność pesymistyczna zwykle O(N³); złożoność średnia może być O(N)
  - generatory analizatorów leksykalnych
- Dla gramatyk typu 2 i 3 praktycznie nic

## Wpływ Chomsky'ego w językach programowania

## Ogromny:

 Analizator leksykalny zazwyczaj korzysta z gramatyki regularnej, np. (identyfikator) ::= [A-Za-z ][A-Za-z 0-9]\*

 Analizator składniowy często korzysta z gramatyki bezkontekstowej, np.

```
(instrukcja warunkowa) ::=
if ( \langle wyrażenie \rangle ) \langle instrukcja \rangle
```

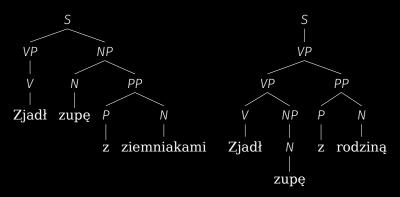
# Wpływ Chomsky'ego w językach naturalnych

#### Taki sobie:

- Przekonanie językoznawców, że gramatyka ma określać, co jest poprawne, a co niepoprawne w języku
- All grammars leak (Sapir, 1921)
- Niejednoznaczności

## Niejednoznaczności – ciąg dalszy (1)

Rozstrzygane na poziomie semantycznym: np. przyłączanie fraz przyimkowych (*prepositional phrase attachment*, *PP attachment*)



I saw a man with a telescope

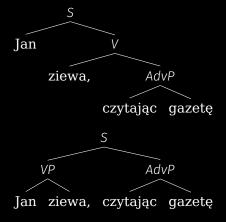
## Niejednoznaczności – ciąg dalszy (2)

Rozstrzygane na poziomie pragmatycznym, np.

To jest siostra Basi, którą ci wczoraj przedstawiłem

## Niejednoznaczności – ciąg dalszy (3)

Fałszywe niejednoznaczności, występujące tylko w gramatyce, bez odzwierciedlenia w języku, np.



# Niejednoznaczności – ciąg dalszy (4)

Przykład: Świgra (gramatyka Świdzińskiego)

#### **Podsumowanie**

- Komunikacja a język
- Gramatyki generatywne
  - hierarchia Chomsky'ego
  - gramatyki regulaerne i bezkontekstowe
- Analiza gramatyczna
  - drzewa rozbioru
  - niejednoznaczności
  - wpływ Chomsky'ego

# Do zobaczenia

na następnym wykładzie

o analizie zależnościowej