

# Języki, automaty i obliczenia — ćwiczenia 6

## Gramatyki bezkontekstowe

**Uwaga:** następne ćwiczenia – w **środe** 8.04.

**Wykład:** języki bezkontekstowe (CFL):

- Definicja przez gramatyki bezkontekstowe (CFG), np. język  $\{a^n b^n : n \in \mathbb{N}\}$ :

$$\begin{aligned} S &\rightarrow \varepsilon \\ S &\rightarrow aSb \end{aligned}$$

...z nieterminalem startowym  $S$ . Nieterminale:  $S$ ; terminale:  $a, b$ .

Na przykład:  $S \rightarrow aSb \rightarrow aaSbb \rightarrow aaaSbbb \rightarrow aaabbb$ .

- Inne przykłady CFL: palindromy, wyrażenia nawiasowe,  $\{w \in \{a, b\}^* : \#_a(w) = \#_b(w)\}$ .
- Klasa języków regularnych  $\subseteq$  klasa języków bezkontekstowych.
- Lemat o pompowaniu dla CFL: dla każdego języka bezkontekstowego  $L$  istnieje przypisana mu (nieznana, skończona) stała  $N$  taka, że:

każde słowo  $w \in L$ ,  $|w| > N$  można rozłożyć na kawałki  $w = a \cdot w_1 \cdot b \cdot w_2 \cdot c$ , że  $|w_1| + |w_2| \geq 1$  oraz:

$$\forall_{k \geq 0} a \cdot w_1^k \cdot b \cdot w_2^k \cdot c \in L.$$

Mamy **niewielki** stopień kontroli nad rozkładem: zawsze istnieje rozkład, w którym  $|w_1 \cdot b \cdot w_2| \leq N$ .

- Przykład języka, który **nie jest** bezkontekstowy:  $\{a^n b^n c^n : n \in \mathbb{N}\}$ .

1. (NR 83, 85, 86, 88, 90 + moje) Znajdź gramatyki bezkontekstowe dla języków:

- $\{a^k b^\ell c^m : k + \ell = m\}$ ,
- $\{w \in \{a, b\}^* : \#_a(w) = \#_b(w)\}$ ,
- $\{w \in \{a, b\}^* : \#_a(w) = 2 \cdot \#_b(w)\}$ ,
- zbiór formuł logicznych z jedną zmienną  $x$ , nad alfabetem  $\{x, \text{false}, \text{true}, \wedge, \vee, \neg, (, )\}$ ,
- jak powyżej, ale wyrażenie ma się ewaluować do true dla  $x = \text{true}$ ,
- jak powyżej, ale wyrażenie ma się ewaluować do true niezależnie od wartości  $x$ ,
- $\{a^k b^\ell c^m : k \neq \ell \vee \ell \neq m\}$ ,
- zbiór słów, które nie są palindromami,
- zbiór słów nad  $\{0, 1\}$ , które **nie są** postaci  $ww$  dla  $w \in \{0, 1\}^*$ .
- zbiór wyrażen nawiasowych, **przy czym** gramatyka ma być jednoznaczna (każde słowo z języka można wygenerować na dokładnie jeden sposób).

2. (NR 87) Wykaż, że jeśli języki  $K$  oraz  $L$  są bezkontekstowe, to bezkontekstowe są również  $K \cup L$ ,  $KL$ ,  $L^*$  oraz  $L^R$ .

3. Języki  $K$  oraz  $L$  są bezkontekstowe. Czy bezkontekstowy jest  $K \cap L$ ?

4. (NR 103+) Wykaż, że poniższe języki nie są bezkontekstowe:

(a)  $\{a^k b^l a^k b^l : k, l \in \mathbb{N}\}$ ,

(b)  $\{a^p : p \text{ jest liczbą pierwszą}\}$ .

5. Język  $K$  jest bezkontekstowy, a  $L$  regularny. Czy bezkontekstowy jest  $K \cap L$ ?