# Własności języków bezkontekstowych

Języki formalne i techniki translacji - Wykład 6

Maciek Gębala

12 listopada 2019

# Lemat o pompowaniu dla języków bezkontekstowych

**Lemat.** Niech *L* będzie dowolnym językiem bezkontekstowym. Wtedy istnieje stała n, zależna tylko od L, taka że jeśli z należy do L i  $|z|\geqslant n$ toz = uvwxy, i

- $|vwx| \leq n$
- **1** dla każdego  $i \ge 0$   $uv^i wx^i y \in L$ .

Dowód



Na tablicy.

Lemat wykorzystywany do udowadniania że język nie jest bezkontekstowy.

# Przykład

$$L = \{ a^i b^i c^i : i \geqslant 1 \}$$

# Dowód że L nie jest bezkontekstowy

Weźmy n z lematu i słowo  $z = a^n b^n c^n$ .

- 1) Zgodnie z lematem możemy pompować w obrębie jednego bloku znaków (a lub b lub c) ale wtedy zmienia się ilość tych znaków a nie zmienia się pozostałych, czyli wychodzimy z języka.
- 2) Możemy pompować też znaki z dwóch sąsiednich bloków (a i b lub
- b i c) utrzymując ich równoliczność, ale wtedy zostaje problem
- z trzecim blokiem i także wypadamy z języka.
- 3) Innych możliwości nie ma więc *L* nie jest bezkontekstowy.

A co z następującym językiem

 $L = \{ a^i b^j c^k : i \neq j \land j \neq k \}$ 

# Lemat Ogdena - silniejsza wersja lematu o pompowaniu

**Lemat.** Niech *L* będzie językiem bezkontekstowym. Wtedy istnieje stała n taka że jeśli w  $z \in L$  oznaczymy co najmniej n liter to możemy z zapisać jako *uvwxy* i

- v i x mają łącznie co najmniej jedną oznaczoną literę,
- ② vwx ma co najwyżej n oznaczonych liter,
- **3** dla każdego  $i \ge 0$   $uv^i wx^i y \in L$ .

Dowód

Na tablicy.



Notatki				
Notatki				
· rotati ii				
Notatki	 	 	 	
Notatki	 	 	 	
Notatki	 	 	 	
Notatki	 	 	 	
Notatki	 		 	
Notatki			 	
Notatki				
Notatki				

# Przykład

### $L = \{ a^i b^j c^k : i \neq j \land j \neq k \}$

# Dowód że L nie jest bezkontekstowy

Weźmy n z lematu i m>n. Weźmy  $z=a^{m+m!}b^mc^{m+m!}$  i oznaczmy wszystkie litery b.

łatwo zauważyć, że zgodnie z lematem musimy pompować co najmniej jedno b i nie możemy pompować jednocześnie a i c. Załóżmy, że pompujemy  $1\leqslant k\leqslant n$  symboli b i nie pompujemy symboli c. Wtedy dla i=1+m!/k mamy m+m! symboli b i słowo wypada z języka. Analogicznie jeśli nie pompujemy a.

## Własności języków bezkontekstowych

Twierdzenie. Języki bezkontekstowe są zamknięte na sumę, złożenie i domknięcie Kleene'ego.

# Dowód

 $G_1 = (N_1, T_1, S_1, P_1) \text{ i } G_2 = (N_2, T_2, S_2, P_2), N_1 \cap N_2 = \emptyset \text{ i } S \notin N_1 \cup N_2.$   $G_3 = (\{S\} \cup N_1 \cup N_2, T_1 \cup T_2, S, P_1 \cup P_2 \cup \{S \rightarrow S_1 | S_2\}) \text{ i } L(G_3) = L(G_1) \cup L(G_2)$   $G_4 = (\{S\} \cup N_1 \cup N_2, T_1 \cup T_2, S, P_1 \cup P_2 \cup \{S \rightarrow S_1 S_2\}) \text{ i } L(G_4) = L(G_1)L(G_2)$   $G_5 = (\{S\} \cup N_1, T_1, S, P_1 \cup \{S \rightarrow S_1 S | \varepsilon\}) \text{ i } L(G_5) = L(G_1)^*$ 

# Własności języków bezkontekstowych

Twierdzenie. Języki bezkontekstowe nie są zamknięte na przecięcie.

 $\{a^ib^ic^i\}=\{a^ib^ic^j\}\cap\{a^jb^ic^i\}$ 

Wniosek. Języki bezkontekstowe nie są zamknięte na dopełnienie.

Twierdzenie. Jeśli L - język bezkontekstowy i R - język regularny to  $L \cap R$  - język bezkontekstowy.

Notatki
Notatki
Notatki
Notatki
Notatki
Notatki