

Cíle výuky: Po absolvování student umí

- uvést formální definici Chomského normální formy a souvisejících pojmů
- převést danou bezkontextovou gramatiku do Chomského normální formy
- vysvětlit algoritmus CYK, aplikovat jej na dané slovo w a bezkontextovou gramatiku G

PŘÍKLADY NA CVIČENÍ

Příklad 1 (O převodu do ChNF). Odpovězte na následující otázky, odpověď zdůvodněte.

- Najděte příklad gramatiky, ve které je nějaký generující neterminál dosažitelný pouze přes negenerující neterminály.
- Které neterminály je při redukci třeba odstranit dříve, negenerující nebo nedosažitelné?
- Může se odstraněním nedosažitelných neterminálů z nějakého dosažitelného generujícího neterminálu stát negenerující?
- Chceme-li rozdělit produkční pravidlo s dlouhým tělem, jaký je minimální počet pravidel v Chomského normální formě, která musíme vytvořit?

Příklad 2 (Převod do ChNF). Následující bezkontextovou gramatiku převeďte do Chomského normální formy:

- $G_1 = (\{S, A, B\}, \{0, 1\}, S, \mathcal{P})$, kde

$$\begin{aligned} \mathcal{P} = \{ & S \rightarrow 0AB, \\ & A \rightarrow 0A0 \mid 11, \\ & B \rightarrow 0 \} \end{aligned}$$
- $G_2 = (\{S, A, B\}, \{0, 1\}, S, \mathcal{P})$, kde

$$\begin{aligned} \mathcal{P} = \{ & S \rightarrow 0A10B10, \\ & A \rightarrow 1A0 \mid \epsilon, \\ & B \rightarrow 1B00 \mid \epsilon \} \end{aligned}$$

Příklad 3 (Algoritmus CYK). Pomocí algoritmu CYK určete, zda $w \in L(G)$.

- $w = 0110$, $G = (\{S, A, B\}, \{0, 1\}, S, \mathcal{P})$, kde

$$\begin{aligned} \mathcal{P} = \{ & S \rightarrow 0 \mid AB, \\ & A \rightarrow 1 \mid SA \mid SB, \\ & B \rightarrow AS \mid BA \mid 0 \} \end{aligned}$$

- $w = 001100$, $G = G_1$ je gramatika z Problému 2(a)
- $w = 110011$, $G = G_1$ je gramatika z Problému 2(a)

K PROCVIČENÍ A K ZAMYŠLENÍ

Příklad 4 (Převod do ChNF). Převeďte následující bezkontextové gramatiky do Chomského normální formy:

$$\begin{array}{ll}
 \text{(a) } G = (\{S, A, B\}, \{0, 1\}, S, \mathcal{P}) & \text{(b) } G = (\{S, E, F\}, \{(\cdot), *, +, , 1\}, S, \mathcal{P}) \\
 \mathcal{P} = \{S \rightarrow A \mid 0SA \mid \epsilon, & \mathcal{P} = \{S \rightarrow (E), \\
 A \rightarrow 1A \mid 1 \mid B1, & E \rightarrow F + F \mid F * F, \\
 B \rightarrow 0B \mid 0 \mid \epsilon\} & F \rightarrow S \mid 1\}
 \end{array}$$

Příklad 5 (Algoritmus CYK). Pomocí algoritmu CYK určete, zda $w \in L(G)$.

(a) $w = abcb$, $G = (\{S, A, B, C\}, \{a, b, c\}, S, \mathcal{P})$, kde

$$\begin{aligned}
 \mathcal{P} = \{ & S \rightarrow CA \mid CB, \\
 & B \rightarrow CBA \mid CB \mid BA \mid BB, \\
 & C \rightarrow ABC \mid BC, \\
 & A \rightarrow a, B \rightarrow b, C \rightarrow c \}
 \end{aligned}$$

(b) $w = 01010010$, $G = G_2$ je gramatika z Problému 2(b)

(c) $w = 01010011$, $G = G_2$ je gramatika z Problému 2(b)