

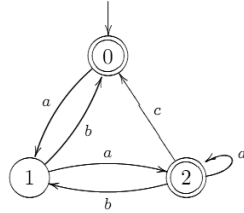
**2010 Termín 1**

O každém z následujících jazyků rozhodněte, zda je bezkontextový. Svá tvrzení dokažte. (Pro důkaz, že jazyk je bezkontextový, stačí napsat odpovídající gramatiku nebo automat.)

$$(a) L_1 = \{w \in \{a, b, c\}^* \mid \#_a(w) + \#_b(w) \leq \#_c(w)\}$$

$$(b) L_2 = \{w \in \{a, b, c\}^* \mid \#_a(w) \leq \#_b(w) \leq \#_c(w)\}$$

Je dán automat  $A$ :



Napište regulární výraz  $E$  popisující jazyk  $L(A)$ .

(Rovnost  $L(E) = L(A)$  nemusíte dokazovat, pokud použijete standardní algoritmus a zakreslíte všechny jeho mezivýsledky.)

Je dána gramatika  $\mathcal{G} = (\{S, A, B\}, \{a, b, c\}, P, S)$ , kde

$$P = \left\{ \begin{array}{ll} S \rightarrow ab & | \quad Ab \\ A \rightarrow BaA & | \quad Sc \quad | \quad Ac \\ B \rightarrow AA & | \quad bB \end{array} \right\}.$$

Převed'te gramatiku  $\mathcal{G}$  na ekvivalentní nelevorekursivní bezkontextovou gramatiku. Pokud nepoužijete algoritmus z přednášky, dokažte ekvivalenci výsledné gramatiky s gramatikou ze zadání.

Napište algoritmus, který pro zadanou redukovanou bezkontextovou gramatiku  $\mathcal{G} = (N, \Sigma, P, S)$  spočítá množinu  $M$  všech neterminálů, z kterých lze odvodit neprázdný řetězec, tj.  $M = \{A \in N \mid A \Rightarrow^* w \text{ pro nějaké } w \in \Sigma^+\}$ .

Rozhodněte, zda existují následující gramatiky. V kladném případě uveďte příklad takové gramatiky, v záporném důkaz její neexistence.

- Regulární gramatika, která je zároveň bezkontextovou gramatikou v CNF.
- Bezkontextová gramatika v GNF, která je cyklická.

**Příklad 1**  
50 bodů**Příklad 2**  
30 bodů**Příklad 3**  
35 bodů**Příklad 4**  
40 bodů**Příklad 5**  
15+15 bodů**Příklad 6**  
30+10 bodů

(a) Definujte pojmy *gramatika* a *kontextová gramatika*.

(b) Definujte, kdy má bezkontextová gramatika *vlastnost sebevložení*.

**2010 Termín 2**

Navrhněte bezkontextovou gramatiku  $\mathcal{G}$  v Greibachově normální formě generující jazyk

$$L(\mathcal{G}) = \{a^i b^j c^k d^{2j} \mid i, j, k > 0\}.$$

(Rovnost  $L = L(\mathcal{G})$  není třeba dokazovat.)

Zkonstruuje regulární výrazy popisující následující jazyky:

$$(a) L_1 = \{w \in \{0, 1\}^* \mid w \text{ neobsahuje podslovo } 11\}$$

$$(b) L_2 = \{w \in \{a, b, c\}^* \mid w \text{ obsahuje podslova } aaa \text{ a } abc\}$$

Je dána gramatika  $\mathcal{G} = (\{S, A, B\}, \{a, b\}, P, S)$ , kde

$$P = \left\{ \begin{array}{ll} S \rightarrow aAA & | \quad Bb \\ A \rightarrow aB & | \quad bb \\ B \rightarrow Bb & | \quad bS \quad | \quad \varepsilon \end{array} \right\}.$$

- Zkonstruuje rozšířený PDA  $\mathcal{A}$  pro nedeterministickou syntaktickou analýzu zdola nahoru. Uveďte způsob akceptování.
- Zapište akceptující výpočet automatu  $\mathcal{A}$  nad slovem  $aabbb$ .

Napište algoritmus, který pro zadanou redukovanou bezkontextovou gramatiku  $\mathcal{G} = (N, \Sigma, P, S)$  a zadaný symbol  $a \in \Sigma$  spočítá množinu  $M$  všech neterminálů, z kterých lze odvodit řetězec obsahující  $a$ , tj.

$$M = \{A \in N \mid A \Rightarrow^* uav \text{ pro nějaké } u, v \in \Sigma^*\}.$$

Rozhodněte, zda existují následující gramatiky. V kladném případě uveďte příklad takové gramatiky, v záporném důkaz její neexistence.

- Bezkontextová vlastní gramatika s jediným neterminálem, která generuje nekonečný jazyk obsahující i slovo  $\varepsilon$ .
- Kontextová gramatika, která není bezkontextová, ale generuje regulární jazyk.

(a) Definujte, kdy má bezkontextová gramatika *vlastnost sebevložení*. 10+10+10+14 bodů

(b) Nechť  $L$  je jazyk nad abecedou  $\Sigma$ . Definujte relaci  $\sim_L$  zvanou *prefixová ekvivalence pro  $L$* .

(c) Definujte, kdy je neterminál bezkontextové gramatiky *levorekursivní*.

(d) Napište 5 operací nad jazyky, na které je třída bezkontextových jazyků uzavřená. Dále napište 2 operace nad jazyky, na které třída bezkontextových jazyků není uzavřená.

**Příklad 1**  
40 bodů**Příklad 2**  
36 bodů**Příklad 3**  
20+15 bodů**Příklad 4**  
40 bodů**Příklad 5**  
15+15 bodů**Příklad 6**  
10+10+10+14 bodů

**2010 Termín 3**

Navrhňte zásobníkový automat  $\mathcal{M}$  akceptující jazyk

$$L = \{a^i b^{2j} c^k d^i \mid i, j, k > 0, j > k\}.$$

Uveďte, jakým způsobem navržený automat akceptuje.

Uvažme následující pravou kongruenci  $\sim$  na slovech nad abecedou  $\Sigma = \{a, b\}$ :

$$u \sim v \stackrel{\text{def}}{\iff} \#_a(u) \bmod 4 = \#_a(v) \bmod 4$$

- Určete index  $\sim$ .
- Najděte jazyk  $L$  nad  $\Sigma$  takový, že  $\sim_L = \sim$ .
- Najděte jazyk  $L$ , který je sjednocením některých tříd rozkladu  $\Sigma^*$  podle  $\sim$ , ale přitom  $\sim_L \neq \sim$ .

Je dána gramatika  $\mathcal{G} = (\{S, A, B\}, \{a, b, c\}, P, S)$ , kde

$$P = \left\{ \begin{array}{lcl} S & \rightarrow & AaA \\ A & \rightarrow & BaBb \\ B & \rightarrow & Bc \end{array} \mid \begin{array}{l} ab \\ c \\ S \end{array} \mid B \right\}.$$

Převed'te gramatiku  $\mathcal{G}$  na ekvivalentní gramatiku v CNF. Pokud nepoužijete algoritmus z přednášky, zdůvodněte ekvivalenci výsledné gramatiky s gramatikou ze zadání.

Zformulujte algoritmus, který k danému nedeterministickému konečnému automatu  $\mathcal{M} = (Q, \Sigma, \delta, q_0, F)$  zkonstruuje jazykově ekvivalentní deterministický automat bez nedosažitelných stavů a s totální přechodovou funkcí. (*Nezapomeňte přesně popsat výstupní automat.*)

Rozhodněte, zda existují následující gramatiky. V kladném případě uveďte příklad takové gramatiky, v záporném důkaz její neexistence.

- Bezkontextová gramatika bez jednoduchých pravidel a bez  $\varepsilon$ -pravidel, která je cyklická.
- Bezkontextová gramatika, která má vlastnost sebevlození, ale generuje regulární jazyk.

**Příklad 1**  
40 bodů**Příklad 2**  
35 bodů**Příklad 3**  
35 bodů**Příklad 4**  
40 bodů**Příklad 5**  
15+15 bodů**Příklad 6**  
35+5+5 bodů

- Definujte *Turingův stroj* (včetně podmínek kladené na přechodovou funkci).
- Jak se nazývá třída jazyků akceptovaných Turingovými stroji?
- Jak se nazývá třída jazyků akceptovaných úplnými Turingovými stroji?

**2010 Termín 4**

O každém z následujících jazyků rozhodněte, zda je bezkontextový. Svá tvrzení dokažte. (*Pro důkaz, že jazyk je bezkontextový, stačí napsat odpovídající gramatiku nebo automat.*)

- $L_1 = \{w \in \{a, b, c\}^* \mid \#_a(w) \leq \#_c(w) \wedge \#_b(w) \leq \#_c(w)\}$
- $L_2 = \{w \in \{a, b, c\}^* \mid \#_a(w) = 2 \cdot \#_b(w)\}$

K zadanému konečnému automatu zkonstruuje ekvivalentní deterministický konečný automat s totální přechodovou funkcí. (*Pokud nepoužijete standardní algoritmus, dokažte ekvivalenci obou automatů.*)

	$c$	$d$
$\rightarrow 1$	$\{5\}$	$\{4\}$
2	$\{4\}$	$\{2, 3\}$
$\leftarrow 3$	$\{1\}$	$\{1, 3\}$
$\leftarrow 4$	$\emptyset$	$\{1\}$
5	$\{3, 5\}$	$\{1, 5\}$
$\leftarrow 6$	$\{2, 3\}$	$\{1, 4, 6\}$

Je dána gramatika  $\mathcal{G} = (\{S, A, B\}, \{a, b\}, P, S)$ , kde

$$P = \left\{ \begin{array}{lcl} S & \rightarrow & aAA \\ A & \rightarrow & aB \\ B & \rightarrow & Bb \end{array} \mid \begin{array}{l} Bb \\ bS \\ \varepsilon \end{array} \right\}.$$

- Zkonstruuje PDA  $\mathcal{A}$  pro nedeterministickou syntaktickou analýzu shora dolů. Uveďte způsob akceptování.
- Zapište akceptující výpočet automatu  $\mathcal{A}$  nad slovem  $aabbb$ .

Zformulujte algoritmus, který k dané bezkontextové gramatice  $\mathcal{G} = (N, \Sigma, P, S)$  bez  $\varepsilon$ -pravidel zkonstruuje jazykově ekvivalentní gramatiku bez jednoduchých pravidel a bez  $\varepsilon$ -pravidel. (*Nezapomeňte přesně popsat výstupní gramatiku.*)

Rozhodněte, zda existují následující gramatiky. V kladném případě uveďte příklad takové gramatiky, v záporném důkaz její neexistence.

- Bezkontextová gramatika bez jednoduchých pravidel, která je cyklická.
- Frázová gramatika, která není kontextová, ale generuje konečný jazyk.

(a) Zformulujte Myhill-Nerodovu větu.

(b) Nechť  $\mathcal{M} = (Q, \Sigma, \Gamma, \delta, q_0, Z_0, F)$  je PDA. Napište podmínky, které musí platit, aby byl zásobníkový automat *deterministický*.

**Příklad 1**  
50 bodů**Příklad 2**  
30 bodů**Příklad 3**  
20+15 bodů**Příklad 4**  
40 bodů**Příklad 5**  
15+15 bodů**Příklad 6**  
25+15 bodů