Cíle výuky: Po absolvování student umí

- uvést formální definici PDA, přijímání prázdným zásobníkem i koncovým stavem
- zkonstruovat zásobníkový automat pro daný jazyk
- převádět mezi přijímáním prázdným zásobníkem a koncovým stavem
- převést bezkontextovou gramatiku na zásobníkový automat
- převést zásobníkový automat na bezkontextovou gramatiku

## Příklady na cvičení

**Příklad 1** (Konstrukce PDA). Navrhněte zásobníkový automat přijímající daný jazyk. U (a), (b), (c) přijímejte prázdným zásobníkem, u (d), (e), (f) přijímejte koncovým stavem.

- (a)  $L = \{ww^R \mid w \in \{0, 1\}^*\}$
- (b)  $L = \{w \in \{(,)\}^* \mid w \text{ je korektní uzávorkování}\}$
- (c)  $L = \{a^i b^j c^k \mid i = j \text{ nebo } j = k\}$
- (d)  $L = \{a^{2n}b^{3n} \mid n \ge 0\}$
- (e)  $L = \{w \in \{0, 1\}^* \mid |w|_0 = |w|_1\}$
- (f)  $L = \{u2v \mid u, v \in \{0, 1\}^* \text{ a } |u| \neq |v|\}$

**Příklad 2** (Koncový stav vs. prázdný zásobník). Vybrané zásobníkové automaty sestrojené v předchozím příkladu převeďte z přijímání koncovým stavem na přijímání prázdným zásobníkem, a naopak. (Vyzkoušejte si obě konstrukce.)

**Příklad 3** (Převod CFG na PDA). Pro danou gramatiku G sestrojte PDA A takový, že L(G) = N(A). Dále pro dané slovo  $w \in L(G)$  najděte levou derivaci z G a provedte simulaci výpočtu A (napište přijímající posloupnost konfigurací).

(a)  $G = (\{S, T, X\}, \{a, b\}, \mathcal{P}, S)$  s následujícími pravidly, w = aaaabbb

$$\mathcal{P} = \{ S \to aTXb, \\ T \to XTS \mid \epsilon, \\ X \to a \mid b \}$$

(b)  $G = (\{S, T, X\}, \{(,), *, +, 1\}, P, S)$  s následujícími pravidly, w = 1 + 1 \* (1 + 1)

$$P = \{S \rightarrow S + T \mid T,$$
 
$$T \rightarrow T * X \mid X,$$
 
$$X \rightarrow 1 \mid (S)\}$$

**Příklad 4** (Převod PDA na CFG). Zásobníkové automaty z Příkladu 1 (a), (b) převeďte na bezkontextové gramatiky. Pro nějaké rozumně dlouhé slovo w přijímané daným automatem najděte levou derivaci tohoto slova v zkonstruované gramatice.

## K procvičení a k zamyšlení

**Příklad 5** (Bonus: Kontextová gramatika). Uvažme  $G = (\{S,A,B,C\},\{a,b,c\},S,P),$ kde:

$$P = \{S \rightarrow aSBC \mid aBC, B \rightarrow BBC, C \rightarrow CC, CB \rightarrow BC, \\ aB \rightarrow ab, bB \rightarrow bb, bC \rightarrow bc, cC \rightarrow cc\}$$

Jaký jazyk generuje? Je gramatika G kontextová? Pokud ne, najděte ekvivalentní kontextovou gramatiku.

**Příklad 6** (Konstrukce PDA). Navrhněte zásobníkové automaty pro následující jazyky. (Mohou přijímat koncovým stavem i prázdným zásobníkem, u některých sestrojte obojí, u některých si vyzkoušejte převod mezi těmito dvěma způsoby přijímání.)

(a) 
$$L = \{w \mid w \in \{0, 1\}^*, |w|_1 \ge 3\}$$

(b) 
$$L = \{w \in \{0, 1\}^* \mid w = w^R\}$$

(c) 
$$L = \{a^i b^j c^k \mid i + j = k\}$$

(d) 
$$L = \{w \in \{(,),[,]\}^* \mid w$$
 je korektní uzávorkování