

Vypracoval(a):

UČO:

Skupina:

1. [2 body] O následujícím jazyku rozhodněte, zda je bezkontextový, a své tvrzení dokažte.

$$L = \{a^m b^n c^{\max(m,n)} \mid n, m \in \mathbb{N}\}$$

V případě, že je vaše odpověď, že se jedná o bezkontextový jazyk, uveďte příslušnou bezkontextovou gramatiku, nebo deterministický zásobníkový automat. V opačném případě své tvrzení dokažte pomocí *Lemmatu o vkládání pro bezkontextové jazyky* (Pumping lemma pro CFL).

**Řešení:** *Jazyk  $L$  není bezkontextový.*

*Důkaz.* Tvrzení dokážeme obměnou lemmatu o vkládání pro bezkontextové jazyky.

Chceme tedy dokázat, že pro každé  $n \in \mathbb{N}$  existuje slovo  $z \in L$  takové, že  $|z| > n$  a pro všechna slova  $u, v, w, x, y$  splňující  $z = uvwxy$ ,  $vx \neq \varepsilon$  a  $|vwx| \leq n$  existuje  $i \in \mathbb{N}_0$  takové, že  $uv^iwx^iy \notin L$ . Z obměny tvrzení lemmatu o vkládání pak vyplývá, že jazyk  $L$  není bezkontextový.

- Nechť tedy  $n \in \mathbb{N}$  je libovolné přirozené číslo, dále však pevné.
- Zvolíme slovo  $z = a^n b^n c^n$ . Jistě  $z \in L$  a  $|z| > n$ .
- Bud'  $z = uvwxy$  libovolné rozdělení slova  $z$ , kde  $vx \neq \varepsilon$ ,  $|vwx| \leq n$ . Pak pro tvar slova  $vx$  mohou nastat následující případy:
  1.  $vx \in \{a\}^+$ : Pak  $vx = a^k$  pro nějaké  $k \in \mathbb{N}$  ( $k > 0$ ). Volbou  $i = 2$  získáme slovo  $z' = uv^2wx^2y = a^{n+k}b^n c^n$ . Slovo  $z'$  nenáleží do jazyka  $L$ , protože  $n + k > n$  (slovo obsahuje více  $a$  než  $c$ ).
  2.  $vx \in \{a\}^+\{b\}^+$ : Pak  $vx = a^k b^l$  pro nějaká  $k, l \in \mathbb{N}$  ( $k, l > 0$ ). Volbou  $i = 0$  získáme slovo  $z' = uv^0wx^0y = uwy = a^{n-k}b^{n-l}c^n$ . Slovo  $z'$  nenáleží do jazyka  $L$ , protože  $n - k \neq n$  i  $n - l \neq n$  (slovo obsahuje jiný počet  $a$  i  $b$  než  $c$ ).
  3.  $vx \in \{b\}^+$ : Obdobně jako v případě 1.
  4.  $vx \in \{b\}^+\{c\}^+$ : Pak  $vx = b^k c^l$  pro nějaká  $k, l \in \mathbb{N}$  ( $k, l > 0$ ). Volbou  $i = 0$  získáme slovo  $z' = uv^0wx^0y = uwy = a^n b^{n-k} c^{n-l}$ . Slovo  $z'$  nenáleží do jazyka  $L$ , protože  $n - l < n$  (slovo obsahuje větší počet  $a$  než  $c$ ).
  5.  $vx \in \{c\}^+$ : Pak  $vx = c^k$  pro nějaké  $k \in \mathbb{N}$  ( $k > 0$ ). Volbou  $i = 0$  získáme slovo  $z' = uv^0wx^0y = a^n b^n c^{n-k}$ . Slovo  $z'$  nenáleží do jazyka  $L$ , protože  $n - k < n$  (slovo obsahuje více  $a$  i  $b$  než  $c$ ).

Jiné případy rozdělení nastat nemohou, protože platí  $|vwx| \leq n$ , tudíž slovo  $vx$  může obsahovat nejvíce dva různé znaky abecedy. Celkově jsme pro každé rozdělení našli  $i \in \mathbb{N}_0$  takové, že slovo  $uv^iwx^iy \notin L$ , a tedy podle lemmatu o vkládání pro bezkontextové jazyky jazyk  $L$  není bezkontextový.  $\square$