

**2. [2 body]** Mějme následující jazyk:

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

Rozhodněte, zda jazyk  $L$  je či není bezkontextový a dokažte:

- Pokud  $L$  je bezkontextový, uved'te bezkontextovou gramatiku generující anebo zásobníkový automat akceptující daný jazyk. Gramatiku/automat zapište se všemi formálními náležitostmi.
- Pokud  $L$  není bezkontextový, dokažte tuto skutečnost pomocí Lemmatu o vkládání (tzv. Pumping Lemma).

**Řešení:** Jazyk  $L$  není bezkontextový. Dokážeme to pomocí lemmatu o vkládání (Pumping Lemma) pro bezkontextové jazyky.

Nechť  $n$  je libovolné přirozené číslo. Zvolíme slovo  $z = c^n b^n a^{2n} c^n b^n$ . Zřejmě platí  $z \in L$  a  $|z| \geq n$ . Nyní prozkoumáme všechna rozdelení  $z = uvwxy$  taková, že  $|vwx| \leq n$  a  $vx \neq \varepsilon$ . Každé takové rozdelení je jednoho z těchto druhů:

- Část  $v$  nebo  $x$  obsahuje alespoň jedno  $c$ . Potom zřejmě ani  $v$  ani  $x$  neobsahují bud' žádné  $a$ , anebo  $b$ . Zvolíme  $i = 2$ , pak zřejmě platí jedna z následujících možností: bud' počet  $c$  v první části slova (tj. před částí se znaky  $a$ ) je větší než počet  $b$  v druhé části slova, anebo  $c$  v druhé části slova je větší než počet  $b$  v první části slova (a zároveň je porušena rovnost součtu  $b$  a  $c$ , který má být roven počtu  $a$ ).
- Část  $v$  nebo  $x$  obsahuje alespoň jedno  $b$ . Potom zřejmě ani  $v$  ani  $x$  neobsahují bud' žádné  $a$ , anebo  $c$ . Zvolíme  $i = 2$ , pak zřejmě platí jedna z následujících možností: bud' počet  $b$  v první části slova (tj. před částí se znaky  $a$ ) je větší než počet  $c$  v druhé části slova, anebo  $b$  v druhé části slova je větší než počet  $c$  v první části slova (a zároveň je porušena rovnost součtu  $b$  a  $c$ , který má být roven počtu  $a$ ).
- Část  $v$  nebo  $x$  obsahuje alespoň jedno  $a$ . Potom zřejmě ani  $v$  ani  $x$  neobsahují bud' žádné  $b$ , anebo  $c$ . Zvolíme  $i = 2$ , pak zřejmě platí, že součet  $b$  a  $c$  v první, resp. druhé části slova je menší, než počet  $a$  (který má být jejich součtu roven).

Je jasné, že tyto tři body pokrývají všechny možnosti, které mohou nastat. Ukázali jsme tedy, že pro každé rozdelení  $z = uvwxy$  je možno najít  $i$  takové, že  $uv^iwx^iy \notin L$ . Podle lemmatu o vkládání pro bezkontextové jazyky tedy  $L$  není bezkontextový.