

Marek Ágh, foja1, sada č.3, úloha č.2

Zadanie: Pomocou LBA (lineárne ohraničených automatov) dokážte uzavretosť triedy kontextových jazykov na inverzný homomorfizmus.

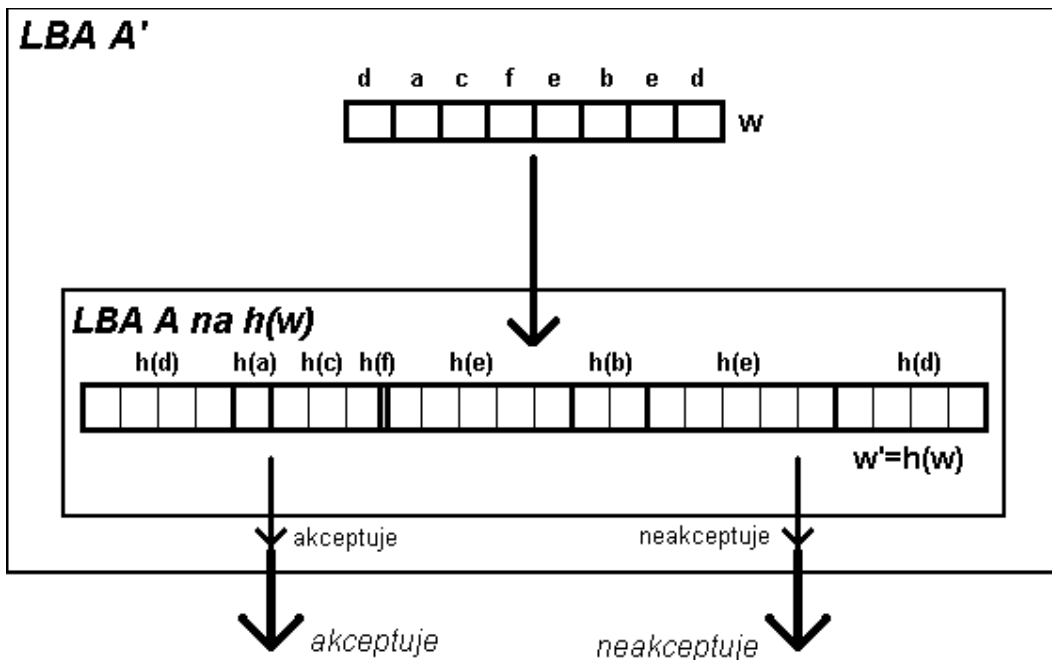
Teda pre daný LBA A a homomorfizmus h zostrojte LBA A' také, že $L(A') = h^{-1}(L(A)) = \{w \mid h(w) \in L(A)\}$

Veta 1 *K ľubovolnej kontextovej gramatike G existuje LBA A taký, že $L(A) = L(G)$.*

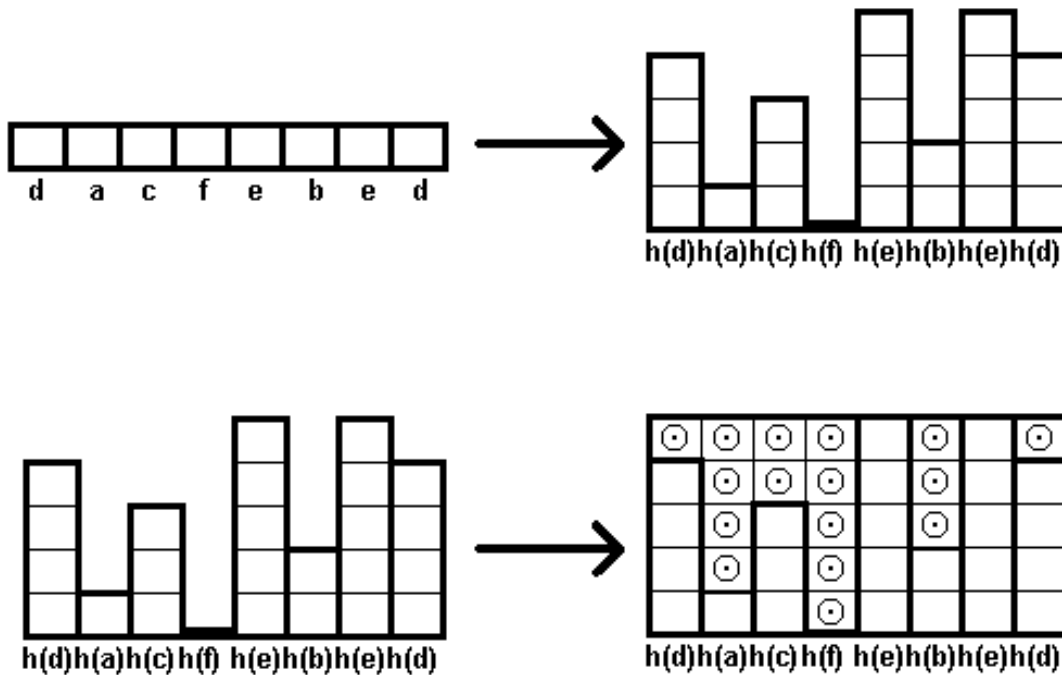
Veta 2 *K ľubovoľnému LBA A existuje kontextová gramatika G taká, že $L(G) = L(A) - \{\epsilon\}$.*

Definícia 1 Homomorfizmus : $h: \Sigma_1^* \rightarrow \Sigma_2^*$
 $h(uv) = h(u)h(v) \quad (\forall u, v \in \Sigma_1^*)$
 resp. pre jazyky $h(L) = \{h(u) \mid u \in L\}$

Definícia 2 Inverzný homomorfizmus :
 $h^{-1}: \Sigma_2^* \rightarrow 2^{\Sigma_1^*} \quad h^{-1}(v) = \{w \mid h(w) = v\}$
 resp. pre jazyky
 $h^{-1}(L) = \{w \in \Sigma_1^* \mid h(w) \in L\}$



$(\exists w \in L(A)) : \quad |h(w)| > |w|$



- definovanie pracovných symbolov v Γ'
 Prepis pásky na pásku homomorfných obrazov:

$$(1) \delta'(q'_0, a) = (q'_0, \begin{pmatrix} h_d(a) \\ \cdot \\ h_1(a) \end{pmatrix}, 1) \quad \forall a \in \Sigma;$$

$$h_i(a) = \begin{cases} i\text{-ty znak v } h(a), & \text{ak } |h(a)| \geq i \\ \text{symbol } \odot, & \text{ak } |h(a)| < i \end{cases}$$

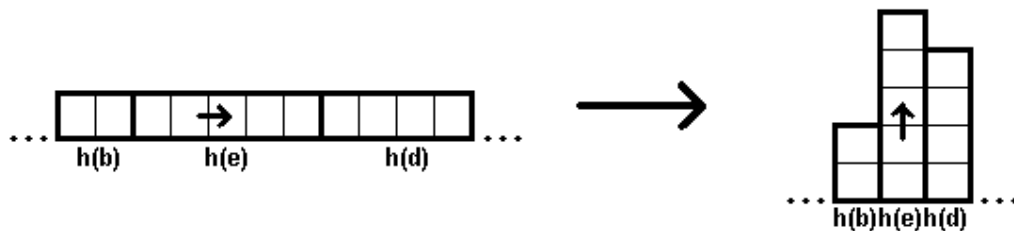
Návrat späť:

$$(2) \delta'(q'_0, \$) = (q_B, \$, -1)$$

$$(3) \delta'(q'_B, a) = (q_B, a, -1) \quad \forall a \in \Gamma'$$

$$(4) \delta'(q'_B, \phi) = ({}^1q_0, \phi, 1)$$

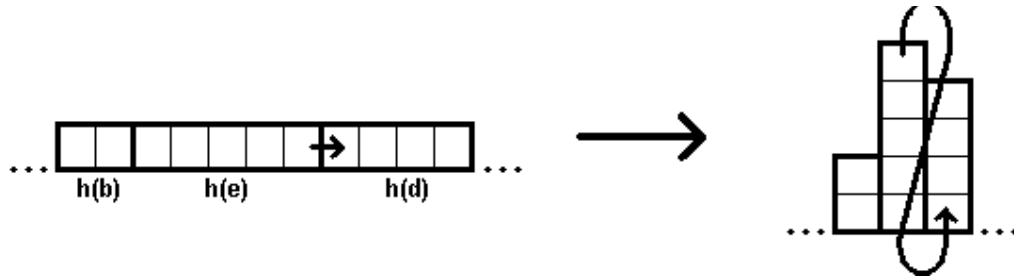
- definovanie stavov K'



Práca vo vnútri pásky vzhľadom na starý automat:

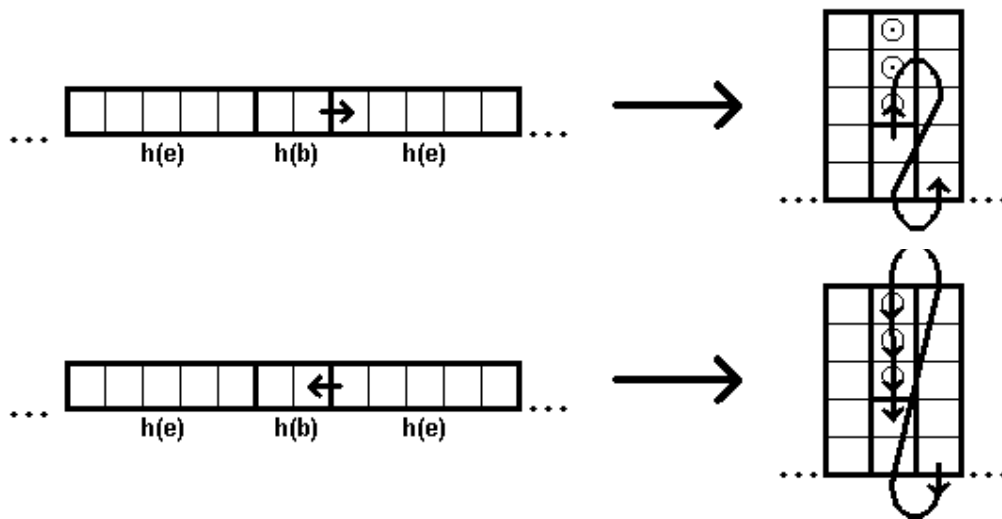
-vo vnútri stĺpca písmen:

$$(5) \left({}^p q_2^{i+p}, \begin{pmatrix} a_d \\ \cdot \\ b \\ \cdot \\ a_1 \end{pmatrix}, 0 \right) \ni \delta' \left({}^0 q_1^i, \begin{pmatrix} a_d \\ \cdot \\ a_d = a \\ \cdot \\ a_1 \end{pmatrix} \right) \Leftrightarrow \\ (q_2, b, p) \ni \delta(q_1, a); 1 \leq i + p \leq d$$



-na hornom konci stĺpca, ak ideme dopredu:

$$(6) \left({}^1q_2^1, \begin{pmatrix} b \\ \cdot \\ a_1 \end{pmatrix}, 1 \right) \ni \delta' \left({}^0q_1^d, \begin{pmatrix} a_d = a \\ \cdot \\ a_1 \end{pmatrix} \right) \Leftrightarrow \\ (q_2, b, 1) \ni \delta(q_1, a)$$



-na dolnom konci stĺpca, ak ideme dozadu:

$$(7) \left({}^{-1}q_2^d, \begin{pmatrix} a_d \\ \cdot \\ b \end{pmatrix}, -1 \right) \ni \delta' \left({}^0q_1^1, \begin{pmatrix} a_d \\ \cdot \\ a_1 = a \end{pmatrix} \right) \Leftrightarrow \\ (q_2, b, -1) \ni \delta(q_1, a)$$

Prechod z "hl'adacích" stavov do normálnych:

-ked' stav ukazuje na neprázdný znak:

$$(8) \delta'({}^t q^i, \begin{pmatrix} a_d \\ \cdot \\ a_i \\ \cdot \\ a_1 \end{pmatrix}) = ({}^0 q^i, \begin{pmatrix} a_d \\ \cdot \\ a_i \\ \cdot \\ a_1 \end{pmatrix}, 0); a_i \neq \odot,$$

$$t \in \{-1, 1\}, 1 \leq i \leq d$$

-pre prázdny znak:

-ak ideme dopredu, na d'alší stípec:

$$(9) \delta'({}^1 q^i, \begin{pmatrix} a_d \\ \cdot \\ a_i = \odot \\ \cdot \\ a_1 \end{pmatrix}) = ({}^1 q^1, \begin{pmatrix} a_d \\ \cdot \\ a_i = \odot \\ \cdot \\ a_1 \end{pmatrix}, 1);$$

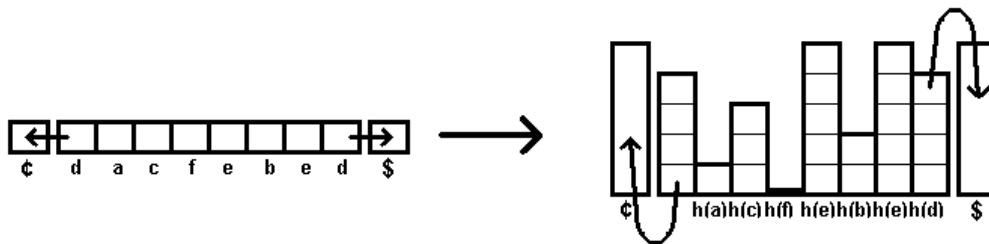
$$a_i = \odot, 1 \leq i \leq d$$

-ak ideme dozadu, hl'adat' o 1 dozadu:

$$(10) \delta'({}^{-1} q^i, \begin{pmatrix} a_d \\ \cdot \\ a_i = \odot \\ \cdot \\ a_1 \end{pmatrix}) = ({}^{-1} q^{i-1}, \begin{pmatrix} a_d \\ \cdot \\ a_i = \odot \\ \cdot \\ a_1 \end{pmatrix}, 0);$$

$$a_i = \odot, 1 < i \leq d$$

$$(11) \delta'({}^{-1} q^1, \begin{pmatrix} a_d \\ \cdot \\ a_1 = \odot \end{pmatrix}) = ({}^{-1} q^d, \begin{pmatrix} a_d \\ \cdot \\ a_1 = \odot \end{pmatrix}, -1)$$



Ked' pri hl'adaní narazíme na "\$" alebo "¢":

$$(12) \delta'({}^1q^1, \$) = ({}^0q^¢ \$, \$, 0)$$

$$(13) \delta'({}^{-1}q^d, ¢) = ({}^0q^¢ \$, ¢, 0)$$

Zmeny stavu na koncoch pásky bez pohybu:

$$(14) ({}^0q_2^¢ \$, s, 0) \ni \delta'({}^0q_1^¢ \$, s) \Leftrightarrow (q_2, s, 0) \ni \delta(q_1, s); s \in \{¢, \$\}$$

Prechod od krajov späť do stĺpcov:

-výstup z konca pásky:

$$(15) ({}^{-1}q_2^d, \$, -1) \ni \delta'({}^0q_1^¢ \$, \$) \Leftrightarrow (q_2, \$, -1) \ni \delta(q_1, \$)$$

-výstup zo začiatku pásky:

$$(16) ({}^1q_2^1, ¢, 1) \ni \delta'({}^0q_1^¢ \$, ¢) \Leftrightarrow (q_2, ¢, 1) \ni \delta(q_1, ¢)$$

Riešenie: Nech $h : \Sigma \rightarrow \Sigma^*$ je homomorfizmus a LBA $A = \{K, \Sigma, \Gamma, \delta, q_0, F\}$.

Potom riešením je LBA $A' = \{K', \Sigma', \Gamma', \delta', q'_0, F'\}$, kde

$$K' = \{ {}^k q_i^j \mid q_i \in K, j \in \{1, 2, \dots, d\} \cup \{\$ \}, d = \{ /h(a) / \mid a \in \Sigma, h : \Sigma \rightarrow \Sigma^* \text{ je homomorfizmus} \}, k \in \{-1, 0, 1\} \}$$

$$\Sigma' = \Sigma$$

$$\Gamma' = \left\{ \begin{pmatrix} a_d \\ \cdot \\ \cdot \\ \cdot \\ a_2 \\ a_1 \end{pmatrix} \mid a_i \in \Sigma' \cup \{\odot\}, i \in \{1, 2, \dots, d\}, d = \{ /h(a) / \mid a \in \Sigma, h : \Sigma \rightarrow \Sigma^* \text{ je homomorfizmus} \} \right\}$$

$$F' = \{ {}^0 q_f^i \mid i \in \{1, 2, \dots, d\} \cup \{\$ \}, q_f \in F, d = \{ /h(a) / \mid a \in \Sigma, h : \Sigma \rightarrow \Sigma^* \text{ je homomorfizmus} \} \}$$

Dôkaz:

$$L(A') \subseteq h^{-1}(L(A))$$

$$((\forall w \in L(A'))(\exists w') : w \in h^{-1}(w')) : w' \in L(A)$$

$$w \in h^{-1}(w') \Rightarrow w' = h(w)$$

$$(\forall w \in L(A'))(\exists w' : w' = h(w)) : w' \in L(A)$$

-teda chceme ukázať, že ak bolo nejaké slovo odakceptované novým LBA A' , potom jeho homomorfný obraz odakceptuje pôvodný automat A .

Správnosť :

$$1. Q_k = \{ {}^j q_k^i \mid i \in \{1, 2, \dots, d\} \cup \{\$ \}, d = \{ /h(a)/ \mid a \in \Sigma, h : \Sigma \rightarrow \Sigma^* \text{ je homomorfizmus } \}, j \in \{-1, 0, 1\}, q_k \in K \}$$

$$\forall P \in \{(5), (6), (7), (14)(15), (16)\} \subset \delta' : \\ (\delta'(q'_i, a'_1) = (q'_j, a'_2, d) \Leftrightarrow \delta(q_i, a_1) = (q_j, a_2, d')) \\ \implies (q'_i \in Q_i \wedge q'_j \in Q_j); i, j \in \{1, \dots, n\}, n = \\ /K/, a_1, a_2 \in \Gamma, a'_1, a'_2 \in \Gamma', d, d' \in \{-1, 0, 1\}$$

2. $(q_r, \text{\$} a_1 \dots a_i l a_{i+1} \dots a_k \text{\$}, i+2) \vdash^*$
 $(q_s, \text{\$} a_1 \dots a_i l b r a_{i+1} \dots a_k \text{\$}, i+2+d)$ je krok výpočtu LBA A

\iff

$(q'_r, \text{\$} a'_1 \dots a'_j F_1 a'_{j+z_1} \dots a'_l \text{\$}, j+z_2) \vdash^*$
 $(q'_s, \text{\$} a'_1 \dots a'_j F_2 a'_{j+z_1} \dots a'_l \text{\$}, j+z_2+p)$ je
krok výpočtu LBA A';

$F_1, F_2 \in \Gamma' \cup \Gamma' \Gamma', z_1, z_2 \in \{1, 2\}, a_1, \dots, a_k,$
 $l, a, r, b \in \Gamma, a'_1, \dots, a'_l \in \Gamma', i < k, j < l, d, p \in$
 $\{-1, 0, 1\}$

\wedge

(

$$F_1 = \begin{pmatrix} \cdot \\ r \\ a \\ l \\ \cdot \end{pmatrix} \implies (F_2 = \begin{pmatrix} \cdot \\ r \\ b \\ l \\ \cdot \end{pmatrix} \wedge$$

 $z_1 = 1 \wedge z_2 = 1)$

\vee

$$F_1 = \begin{pmatrix} l \\ \cdot \\ \cdot \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \cdot \\ r \\ a \end{pmatrix} \implies (F_2 = \begin{pmatrix} l \\ \cdot \\ \cdot \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \cdot \\ r \\ b \end{pmatrix} \wedge z_1 = 2 \wedge z_2 = 2)$$

 \vee

$$F_1 = \begin{pmatrix} a \\ l \\ \cdot \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \cdot \\ \cdot \\ r \end{pmatrix} \implies (F_2 = \begin{pmatrix} b \\ l \\ \cdot \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \cdot \\ \cdot \\ r \end{pmatrix} \wedge z_1 = 2 \wedge z_2 = 1)$$

 \wedge

$$((z_1 = 2 \wedge ((d = -1 \wedge z_2 = 2) \Rightarrow p = -1)) \vee ((d = 1 \wedge z_2 = 1) \Rightarrow p = 1))$$

 \vee

$$(p = 0)$$

\wedge

$$(q'_r \in Q_r \wedge q'_s \in Q_s)$$

3. *Vstup na ζ :*

$$(q_i, \zeta aa_1 \dots a_n \$, 1) \vdash$$

$(q_j, \zeta ba_1 \dots a_n \$, 0)$ je krok výpočtu LBA

A

 \Leftrightarrow

$$({}^0q_i^1, \zeta \begin{pmatrix} p_{d-1} \\ \cdot \\ p_1 \\ a \end{pmatrix} a'_1 \dots a'_m \$, 1) \vdash$$

$$({}^{-1}q_j^d, \zeta \begin{pmatrix} p_{d-1} \\ \cdot \\ p_1 \\ b \end{pmatrix} a'_1 \dots a'_m \$, 0) \vdash$$

$({}^0q_j^{\zeta \$}, \zeta a'_1 \dots a'_{m+1} \$, 0)$ sú príslušné 2 kroky výpočtu LBA A'

Vstup na \$:

(a) Z vrchu poschodového znaku:

$(q_i, \updownarrow a_1 \dots a_n a \$, n + 1) \vdash$

$(q_j, \updownarrow a_1 \dots a_n b \$, n + 2)$ je krok výpočtu
LBA A

\Leftrightarrow

$({}^0 q_i^d, \updownarrow a'_1 \dots a'_m \begin{pmatrix} a \\ p_{d-1} \\ \cdot \\ p_1 \end{pmatrix} \$, m + 1) \vdash$

$({}^{+1} q_j^1, \updownarrow a'_1 \dots a'_m \begin{pmatrix} b \\ p_{d-1} \\ \cdot \\ p_1 \end{pmatrix} \$, m + 2) \vdash$

$({}^0 q_j^{\updownarrow \$}, \updownarrow a'_1 \dots a'_{m+1} \$, m + 2)$ sú príslušné
3 kroky výpočtu LBA A'

(b) Z vnútra poschodového znaku, za ktorým
sú \odot :

$(q_i, \updownarrow a_1 \dots a_n a \$, n + 1) \vdash$

$(q_j, \updownarrow a_1 \dots a_n b \$, n + 2)$ je krok výpočtu
LBA A

$$\begin{array}{l}
\Leftrightarrow \\
({}^0q_i^r, \text{\textcircled{C}} a'_1 \dots a'_m \left(\begin{array}{c} \cdot \\ \odot \\ a \\ p_k \\ \cdot \\ p_1 \end{array} \right) \$, m+1) \vdash \\
({}^{+1}q_j^{r+1}, \text{\textcircled{C}} a'_1 \dots a'_m \left(\begin{array}{c} \cdot \\ \odot \\ b \\ p_k \\ \cdot \\ p_1 \end{array} \right) \$, m+1) \vdash \\
({}^{+1}q_j^1, \text{\textcircled{C}} a'_1 \dots a'_{m+1} \$, m+2) \vdash \\
({}^0q_j^{\text{\textcircled{C}} \$}, \text{\textcircled{C}} a'_1 \dots a'_{m+1} \$, m+2) \text{ s\u00fa pr\u00eds\u013bu\u0161n\u00e9} \\
\text{4 kroky v\u00fdpo\u010dtu LBA A'}
\end{array}$$

4. $(\delta'(q'_i, a'_1) = (q'_f, a'_2, d) \Leftrightarrow \delta(q_i, a_1) = (q_f, a_2, d'))$
 $\implies (q'_i \in Q_i \wedge q'_f \in Q_f); i, f \in \{1, \dots, n\}, n =$
 $/K/, a_1, a_2 \in \Gamma, a'_1, a'_2 \in \Gamma', d, d' \in \{-1, 0, 1\}, q_f \in$
 F

$$h^{-1}(L(A)) \subseteq L(A')$$

$$(\forall w \in L(A))(\forall w_1, \dots, w_n : h^{-1}(w) = \{w_1, \dots, w_n\}) :$$

$$\{w_1, \dots, w_n\} \in L(A')$$

$$(h^{-1}(w) = \{w_1, \dots, w_n\}) \Rightarrow (\forall i \in \{1, \dots, n\} h(w_i) = w)$$

$$(\forall w \in L(A))(\forall w_1, \dots, w_n : (\forall i \in \{1, \dots, n\} h(w_i) = w) : \{w_1, \dots, w_n\} \in L(A'))$$

-zaujíma nás teda, čo spraví LBA A' so slovami w_1, \dots, w_n , o ktorých vieme, že sa zobrazia homomorfizmom h na automatom A akceptované slovo w .

Hned' prvý stav nového LBA A' a k nemu prislúchajúca časť δ -funkcie však dokazuje, že A' v 1. kroku prepíše vstup na homomorfný obraz a ďalej postupuje podľa prispôbených pravidiel automatu A (zhodnosť výpočtov oboch automatov na rôznych štruktúrach pásky ukazujú 4 body 1. časti dôkazu).

$$h^{-1}(L(A)) \subseteq L(A')$$

Z platnosti oboch inklúzií vyplýva platnosť tvrdenia:

$$(L(A') \subseteq h^{-1}(L(A)) \wedge L(A') \supseteq h^{-1}(L(A))) \implies L(A') = h^{-1}(L(A))$$

Využitím vety 1 a vety 2 a konštrukciou s dôkazom poskytnutou v tomto dokumente sme pomocou lineárne ohraničených automátov dokázali uzavretosť triedy kontextových jazykov na inverzný homomorfizmus.