

# Csempe átíró nyelvtanok

## Tile rewriting grammars

Németh L. Zoltán

Számítástudomány Alapjai Tanszék  
SZTE, Informatikai Tanszékcsoport

1. előadás - 2006. április 10.

# Képek (pictures) I.

## Alapdefiníciók

- ▶ **ábécé:**  $\Sigma$ : nemüres, véges halmaz
- ▶ **kép:**  $p$ : egy mátrix melynek elemei  $\Sigma$ -beliek
- ▶ **méret:**  $|p| = (|p|_{row}, |p|_{col})$
- ▶ **pixel:**  $p(i, j)$ : az  $i$ . sor,  $j$ . eleme  $p$  mátrixában  
 $1 \leq i \leq |p|_{row}, 1 \leq j \leq |p|_{col}$
- ▶ **üres kép:**  $\lambda$
- ▶ **nemüres képek halmaza:**  $\Sigma^{+,+}$
- ▶ **képek halmaza:**  $\Sigma^{*,*} = \Sigma^{+,+} \cup \{\lambda\}$
- ▶ **képnyelv** (picture language):  $L \subseteq \Sigma^{*,*}$

# Képek II.

## Homogenitás

- ▶ Ha  $\Sigma' \subseteq \Sigma$  és egy  $p \in \Sigma^{*,*}$  minden pixelje eleme  $\Sigma'$ -nek, akkor azt mondjuk, hogy  $p$   $\Sigma'$ -**homogén**.
- ▶ speciálisan:  **$a$ -kép**, ha  $\{a\}$ -homogén, ( $a \in \Sigma$ ).
- ▶ A  $p \in \Sigma^{+,+}$  kép **homogén**, ha  $a$ -kép, valamely  $a \in \Sigma$ -ra.

## Rögzített méretű képek

- ▶  $\Sigma^{h,k}$ : a  $h \times k$  méretű képek halmaza.
- ▶  $a^{h,k}$ : a  $\Sigma^{h,k}$ -beli  $a$ -kép.
- ▶  $a^{+,+}$ : a  $\Sigma^{+,+}$ -beli  $a$ -képek halmaza.

# Jelölések

## Szokásos konvenciók

- ▶ képek:  $p, q, r, \dots$
- ▶ pozíciók (koordináta párok):  $(i, j), (i_1, j_1), \dots$
- ▶ ábécék:  $\Sigma, \Delta, \Gamma, \dots$
- ▶ betűk:

$a, b, c, \dots$  (terminálisok)

$A, B, C, \dots, X, Y, Z, S, \dots$  (nemterminálisok)

- ▶ kezdőszimbólum:  $S$

# Műveletek képeken és képnyelveken

## Műveletek

- ▶ **vízszintes konkatenáció:**  $p \oplus q$  csak, ha  $|p|_{row} = |q|_{row}$
- ▶ **függőleges konkatenáció:**  $p \ominus q$  csak, ha  $|p|_{col} = |q|_{col}$
- ▶  $\oplus$  és  $\ominus$  kiterjeszhető képnyelvekre.
- ▶  $\oplus$  és  $\ominus$  **lezárási operátorai:**

$$L^{*\oplus} := \bigcup_{i \geq 0} L^{i\oplus}, \text{ ahol}$$

$$L^{0\oplus} := \{\lambda\}, \quad L^{i\oplus} = L \oplus L^{(i-1)\oplus}, \quad i > 0$$

- ▶  $L^{*\ominus}$  hasonlóan definiálható
- ▶  $L^{*,*}$  **Simplot-operátor**  
(particionálás segítségével definiálható).

# Részképek, részkép koordinátái

## Részképek

- ▶  $q \trianglelefteq_{(i,j)} p$ :  $q$  a  $p$  **részképe** az  $(i, j)$  (balfelső) pozícióban, ha
$$q(x, y) = p(i-1+x, j-1+y) \quad \forall 1 \leq x \leq |q|_{row}, \forall 1 \leq y \leq |q|_{col}$$
- ▶  $q \trianglelefteq p$ : ha létezik  $(i, j)$ , hogy  $q \trianglelefteq_{(i,j)} p$ .

## Koordináták

- ▶  $q$  **koordinátái**  $p$ -ben:

$$coor_{(i,j)}(q, p) := \{ (x, y) \mid i \leq x < i + |q|_{row}, j \leq y < j + |q|_{col} \}$$

- ▶  $coor_{(i,j)}(q, p) = \emptyset$ , ha  $q \trianglelefteq p$  nem teljesül
- ▶  $coor(p) = coor_{(1,1)}(p, p)$

# Partícionálás I.

## Partícionálás

A  $\Pi(p) = \{ (p_1, i_1, j_1), \dots, (p_n, i_n, j_n) \}$  halmaz a  $p$  kép egy partícionálása, ha

1.  $p_t \trianglelefteq p, \forall t : 1 \leq t \leq n$ -re, és
2.  $\{ \text{coord}_{(i_1, j_1)}(p_1), \dots, \text{coord}_{(i_n, j_n)}(p_n) \}$  a  $\text{coord}(p)$  partícionálása.

## Simplet-operátor: $L^{*,*}$

- ▶  $p \in L^{+,+} \Leftrightarrow p$   $L$ -beli részképekre partícionálható.
- ▶  $L^{*,*} := L^{+,+} \cup \{ \lambda \}$ .
- ▶  $L^{*,*}$  bővebb a  $\oplus$  és  $\ominus$ -ra egyszerre vonatkozó lezártnál.

# Partícionálás II.

## Homogén partícionálás

A  $\Pi(p)$  partícionálás **homogén**, ha benne minden részkép homogén (azaz csak azonos betűkből áll.)

## $L$ partícionálás halmaza

Legyen  $L$  képnyelv, egy  $\Pi = \{(p, \Pi(p)) \mid p \in L\}$  halmaz  $L$  **(homogén) partícionálás halmaza**, ha minden  $\Pi(p)$  (homogén) partícionálása  $p$ -nek.



# Helyettesítés fogalmak

## Helyettesítés leképezés megadása

Legyen  $\Sigma$  és  $\Delta$  két ábécé. Egy  $\sigma : \Delta \rightarrow 2^{\Sigma^{+,+}}$  leképezést (képnyelv) **helyettesítésnek** hívunk ( $\Delta$ -ból  $\Sigma$ -ba).

## Helyettesítés (egy konkrét részkép helyettesítése)

Legyenek  $p$ ,  $q$ ,  $q'$  képek, melykre  $|q| = |q'|$  és  $q \trianglelefteq_{(i,j)} p$  teljesül. Ekkor  $p[q'/q]_{(i,j)}$  jelölje azt a képet, melyet úgy kapunk, hogy  $p$ -ben a  $q$  részkép  $(i, j)$  pozíción való előfordulását a  $q'$  képre cseréljük, azaz

$$p[q'/q]_{(i,j)}(i-1+x, j-1+y) = q'(x, y)$$

$$\forall 1 \leq x \leq |q|_{row}, \forall 1 \leq y \leq |q|_{col}.$$

# Helyettesítés adott partícionálás szerint

## Helyettesítés képből homogén partícionálás szerint

Legyen

$\sigma : \Delta \rightarrow 2^{\Sigma^{+,+}}$  helyettesítés

$\rho \in \Delta^{+,+}$  egy kép

$\Pi(\rho) = \{(p_1, i_1, j_1), \dots, (p_n, i_n, j_n)\}$  egy homogén

partícionálás, ahol minden  $p_t$  egy  $d_t$ -kép, valamely  $d_t \in \Delta$ -ra,  $\forall 1 \leq t \leq n$ . Ekkor a  $\rho$ -ben  $\Pi(\rho)$  által indukált helyettesítés:

$$\sigma_{\Pi}(\rho) := \{p[r_1/p_1]_{(i_1, j_1)} \dots [r_n/p_n]_{(i_n, j_n)} \mid r_t \in \sigma(d_t), 1 \leq t \leq n\}$$

## Helyettesítés nyelvben homogén partícionálás halmaz szerint

Legyen  $L \subseteq \Delta^{+,+}$ ,  $\Pi L$  egy homogén partícionálás halmaza, ekkor az  $L$ -ben  $\Pi$  által indukált  $\sigma_{\Pi}$  helyettesítése:

$$\sigma_{\Pi}(L) := \{\sigma_{\Pi(\rho)}(\rho) \mid \rho \in L\}.$$

# Részképek sarkainak megjelölése

## Blokk-képek

- ▶ Ha  $p \in \Delta^{+,+}$  egy kép, legyen  $\square(p)$  az a kép, amelyet  $p$  sarkainak a megjelölésével kapunk.
- ▶ Pl.

$$p = \begin{pmatrix} b & b & b & b \\ b & b & b & b \end{pmatrix} \quad \square(p) = \begin{pmatrix} 1 & b & b & b & b^2 \\ 4 & b & b & b & b_3 \end{pmatrix}$$

$$q = (a \ a \ a) \quad \square(q) = \begin{pmatrix} 1 & a & a & a \\ 4 & a & a & a_3 \end{pmatrix}$$

- ▶  $\square(p)$  megadható  $\Delta \times \mathcal{M}$  feletti képként, ahol

$$\mathcal{M} = \{ \cdot, 1, 2, 3, 4, 1^2, 3^2, 4^2, \frac{1}{4}, \frac{2}{3}, \frac{12}{34} \}$$

- ▶  $(\Delta \times \mathcal{M})^{+,+}$  elemeit **blokk-képeknek** hívjuk.

# Blokknyelvek

## Blokknyelvek

- ▶ Ha  $L \subseteq \Delta^{+,+}$ , akkor  $\square(L) := \{\square(p) \mid p \in L\}$
- ▶ Ha  $p \in \square(d^{+,+})$  akkor  $p$  **blokk-d-kép** másszóval **blokkhomogén** ( $d \in \Delta$ ).
- ▶ **univerzális blokknyelv:**

$$\Delta^{\square+,+} := \left( \bigcup_{a \in \Delta} \square(a^{+,+}) \right)^{+,+}$$

- ▶  $\Delta^{\square+,+}$  felimerhető (csempéző rendszerekkel (TS))
- ▶ **blokknyelv:**  $L \subseteq \Delta^{\square+,+}$   
Azaz a blokknyelvek esetén a képek egy-egy homogén partícionálása indexekkel jelölve van.

# Blokkhelyettesítés

## Blokkhelyettesítés egy blokk-képbe

Ha  $\sigma : \Delta \rightarrow 2^{\Sigma^{+,+}}$  helyettesítés,  $p \in \Delta^{\square+,+}$  blokk-kép, akkor legyen  $\Pi' p$  (egyértelmű) partícionálása, blokkhomogén részképekre. Ekkor  $p$  **blokkhelyettesítése**:

$$\sigma_B(p) := \sigma_{\Pi'}(p).$$

## Blokkhelyettesítés nyelvbe

Ha  $L \subseteq \Delta^{\square+,+}$  blokknyelv, ekkor  $L$  **blokkhelyettesítése**:

$$\sigma_B(L) := \{q \mid \exists p \in L, q \in \sigma_B(p)\}$$

# Konvexitás

## Konvexitás egy betűre nézve

Egy  $p \in \Delta^{+,+}$  kép  **$y$ -konvex**, valamely  $y \in \Delta$ -ra, ha bármely  $x \in \Delta, x \neq y$ -ra  $p$ -ben nem fordul elő az alábbi  $2 \times 2$ -es csempék egyike sem:

$$\begin{array}{cc} y & y \\ x & y \end{array} \quad \begin{array}{cc} x & y \\ y & y \end{array} \quad \begin{array}{cc} y & x \\ y & y \end{array} \quad \begin{array}{cc} y & y \\ y & x \end{array}$$

## Konvexitás halmazra nézve

Ha  $\Delta' \subseteq \Delta$ , akkor egy  $p \in \Delta^{+,+}$  kép  **$\Delta'$ -konvex**, ha  $y$ -konvex, minden  $y \in \Delta'$ -re.

# Maximális $a$ -részképek

## Maximális $a$ -részkép

Legyen  $a \in \Delta$ ,  $p \in \Delta^{+,+}$ . Egy  $q$   $a$ -kép **maximális  $a$ -részképe**  $p$ -nek, ha részképe, azaz  $q \trianglelefteq_{i,j} p$  és minden  $q' \trianglelefteq_{i',j'} p$   $a$ -részképére  $p$ -nek **vagy**

$$\text{coor}_{(i',j')}(q', p) \cap \text{coor}_{(i,j)}(q, p) = \emptyset \text{ vagy}$$

$$\text{coor}_{(i',j')}(q', p) \subseteq \text{coor}_{(i,j)}(q, p)$$

## Állítás

Legyen  $p \in \Delta^{+,+}$ ,  $\Delta' \subseteq \Delta$  és  $a \in \Delta'$ . Ha  $p$   $\Delta'$ -konvex kép, akkor  $p$  maximális,  $a$ -homogén részképei diszjunktak. Ezért  $p$  maximális homogén képekre történő felbontásakor a  $\Delta'$  feletti részképek egyértelműen meghatározottak.

# Képek szélének megjelölése # szimbólumokkal

## Bekeretezett képek

- ▶ Legyen  $\# \notin \Sigma$  egy ún. **keret szimbólum**.
- ▶  $p \in \Sigma^{+,+}$  **bekeretezett változata**:  $\bar{p}$  legyen az a kép, amelyet úgy kapunk, hogy  $p$ -t mindenütt egy-egy  $\#$  szimbólummal vesszük körbe:

$$\bar{p} = \begin{array}{ccccc} \# & \# & \dots & \# & \# \\ \# & p(1, 1) & \dots & p(1, |p|_{col}) & \# \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ \# & p(|p|_{row}, 1) & \dots & p(|p|_{row}, |p|_{col}) & \# \\ \# & \# & \dots & \# & \# \end{array}$$



# Csempék és lokális nyelv definíciója

## Lokális nyelvek

- ▶ A  $\Sigma$  feletti  $(h, k)$  méretű képek halmazát jelölje  $\Sigma^{h,k}$ .
- ▶ Egy  $p \in \Sigma^{+,+}$  kép  $(h, k)$  méretű részképeinek a halmaza:

$$B_{h,k}(p) := \{q \in \Sigma^{h,k} : q \trianglelefteq p\}.$$

- ▶ Kiterjesztése nyelvekre:  $B_{h,k}(L) := \{B_{h,k}(p) \mid p \in L\}$
- ▶ Ha  $\theta \subseteq (\Sigma \cup \{\#\})^{(2,2)}$ , akkor  $\theta$  elemeit **csempéknek** (tiles) is hívjuk.
- ▶  $LOC(\theta) := \{p \in \Sigma^{+,+} \mid B_{2,2}(\bar{p}) \subseteq \theta\}$
- ▶ Az  $L \subseteq \Sigma^{+,+}$  nyelv **lokális**, ha  $L = LOC(\theta)$  valamely  $\theta \subseteq (\Sigma \cup \{\#\})^{2,2}$  csempe halmazra.

# Csempéző rendszerek

## Csempéző rendszerek (Tiling Systems)

Egy **csempéző rendszer** (Tiling System, TS) a következő komponensekből áll  $T = (\Sigma, \Gamma, \theta, \pi)$ , ahol

- ▶  $\Sigma$  és  $\Gamma$  két ábécé,
- ▶  $\pi : \Gamma \rightarrow \Sigma$  egy leképezés,
- ▶  $\theta$   $2 \times 2$ -es csempék halmaza  $\Gamma \cup \{\#\}$  felett (nyilván véges).

A  $T$  által felismert v. definiált nyelv

$$L(T) := \pi(LOC(\theta)).$$

## TS nyelvek

A csempéző rendszer által felismerhető nyelveket, **TS-felismerhető**, vagy röviden **TS-nyelvek**nek hívjuk.

# Korlátozott lokális nyelv

## Korlátozott lokális nyelv

Egy  $L \subseteq \Sigma^{+,+}$  **korlátozott lokális nyelv** (restricted local language), ha létezik olyan  $\Gamma$  (**# nélkül!**) feletti  $\theta$  csempe halmaz, melyre  $p \in L \Leftrightarrow$  ha a következők teljesülnek:

1. ha  $|p|_{row} \geq 2, |p|_{col} \geq 2$ , akkor  $B_{2,2}(p) = \theta$
2. ha  $|p|_{row} = 1, |p|_{col} \geq 2$ , akkor  $B_{1,2}(p) = \theta$
3. ha  $|p|_{row} \geq 2, |p|_{col} = 1$ , akkor  $B_{2,1}(p) = \theta$

## Megjegyzés

A korlátozott lokális nyelvek a lokális nyelvek valódi részosztályát alkotják. De a TS nyelveket ekvivalens módon lehet korlátozott lokális nyelvek véges uniójának projekcióiként definiálni.

# Csempe átíró nyelvtanok (végre!)

## Véges nyelv

Jelölje  $FIN(\Sigma)$  a  $\Sigma$  feletti véges nyelvek halmazát.

## Konvex & korlátozott lokális

$LCVX_{\Delta'}(\Delta)$ , pedig a  $\Delta'$  konvex, korlátozott lokális nyelvek halmazát  $\Delta$  felett,  $\Delta' \subseteq \Delta$ .

## Csempe átíró nyelvtan (Tile Rewriting Grammar, TRG)

Csempe átíró nyelvtan egy  $G = (\Sigma, N, S, R)$  négyes, ahol

- ▶  $\Sigma$  a terminális ábécé
- ▶  $N$  a nemterminális ábécé
- ▶  $S$  a kezdőszimbólum
- ▶  $R \subseteq N \times (LCVX_N(N \cup \Sigma) \cup FIN(\Sigma))$  szabályok véges halmaza.

# Nemterminális részképek blokkolása

## $N$ -blokkolás

Legyen  $N$  egy véges halmaz.  $N$ -blokkolásnak nevezzük azt a

$$\square_N : (\Sigma \cup N)^{+,+} \rightarrow (\Sigma \cup (N \times \mathcal{M}))^{+,+}$$

leképezést, mely bármely  $N$ -konvex kép minden maximális  $A$ -homogén  $q$  részképét  $\square(q)$ -val helyettesíti, minden  $A \in N$ -re.

# Levezetés

## Levezetés

Legyen  $G = (\Sigma, N, S, R)$  egy TRG. A  $G$  szerinti egy lépésben történő levezetés a következő reláció:

$$\Rightarrow_G \subseteq (\Sigma \cup (N \times \mathcal{M}))^{+,+} \times (\Sigma \cup (N \times \mathcal{M}))^{+,+},$$

melyre  $p \Rightarrow_G p'$  akkor és csak akkor, ha

- ▶  $|p| = |p'|$
- ▶  $\exists A \rightarrow \Omega \in R$ , melyre
- ▶  $\exists r \triangleleft_{(i,j)} p$ ,  $r$  blokk  $A$ -homogén kép
- ▶  $\exists \omega \in \Omega$ ,  $|\omega| = |r|$ , hogy
- ▶  $p' = p[\square_N(\omega)/r]_{(i,j)}$ .

# Csempéző nyelvtanok kifejező ereje

## $G$ által generált nyelv

A  $G = (\Sigma, N, S, R)$  TRG által generált nyelv

$$L(G) := \{ p \in \Sigma^{+,+} \mid \square(S^{|p|}) \Rightarrow_G^* p \}$$

## TRG nyelvek

Jelölje **TRG** a csempe átíró nyelvtannal generálható nyelvek osztályát,

## Tétel

$$TS \subsetneq TRG$$

# Normálforma tétel

## Terminális normálforma

Egy  $G = (\Sigma, N, S, R)$  nyelvtan **terminális normálformájú**, ha szabályaiban terminálisok, csak  $A \rightarrow \sigma$  alakban fordulnak elő, azaz csak  $1 \times 1$ -es véges képekben, a korlátozott lokális nyelvekben nem ( $\sigma \in \Sigma$ ).

## Tétel

Minden  $G$  TRG nyelvtanhoz létezik vele ekvivalens terminális normálformájú TRG.



# TRG zártsági tulajdonságai

## Tétel

A TRG nyelvosztály zárt a következő műveletekre

1. unió
2. sor / oszlop konkatenáció:  $\oplus / \ominus$
3. sor / oszlop konkatenáció lezártja:  $*\oplus / *\ominus$
4. projekció
5. elforgatás, tükrözés

## A bizonyításról

A szavakból álló környezetfüggetlen nyelvekre működő bizonyítások közvetlenül általánosíthatók.

# Nemrekurzív nyelvtanok

## Tétel

$$TS \subsetneq TRG$$

## Nemrekurzív TRG

Egy  $G = (\Sigma, N, S, R)$  TRG-t **nemrekurzívnek** mondunk, ha

$$A \Rightarrow_G^* p$$

esetén  $p$ -ben nincs blokk- $A$ -homogén részkép ( $A \in N$ ).

Jelölje  $nrTRG$  a nemrekurzív TRG-vel generálható képnyelvek osztályát.

## Tétel

$$TS = nrTRG$$

# Irodalomjegyzék

- [1] A. Cherubini, S. Crespi Reghizzi, M. Pradella and P. San Pietro, Picture Languages: Tiling Systems versus Tile Rewriting Grammars, *Theor. Comput. Sci.*, to appear.
- [2] D. Giammaresi and A. Restivo, Two-Dimensional Languages, in: A. Saloma and G. Rozenberg (eds.), *Handbook of Formal Languages*, vol. 3, Springer-Verlag, Berlin, 1997, 215–267.
- [3] O. Matz, Regular Expressions and Context-Free Grammars for Picture Languages, in: *Proc. of 14th Annu. Symp. on Theor. Aspects of Comp. Sci.*, LNCS **1200**, Springer-Verlag, Berlin, 1997, 283–294.
- [4] S. Crespi Reghizzi, M. Pradella, Tile Rewriting Grammars, in: *Proc. of Seventh Internat. Conf. on Developments in Language Theory (DLT 2003)*, LNCS **2710**, Springer-Verlag, Berlin, 2003, 206–217.
- [5] S. Crespi Reghizzi, M. Pradella, Tile Rewriting Grammars and Picture Languages, *Theor. Comp. Sci.* , **340(2)**, 2005, 257–272.