Über die Operation Fortsetzung bei formalen Sprachen

Robert Hartmann

24. September 2010

Inhaltsverzeichnis

1 Einleitung

In dieser Arbeit wird die Operation Fortsetzung bei formalen Sprachen, welche erstmals in [St87] eingeführt wurde, untersucht. Im Folgenden wird erläutert warum die Operation eingeführt wurde und welchen Nutzen sie birgt.

Wir bezeichnen die Menge X^* als Menge aller endlichen Wörter über dem Alphabet X.
Wir bezeichnen weiterhin die Menge X^ω als Menge aller unendlichen Wörter über dem Alphabet X.
Sei ferner die Relation $\sqsubseteq$ wie üblicherweise definiert:

Definition 1.

$$w \sqsubseteq b \Leftrightarrow w \cdot b' = b, \ \textit{für ein } b' \in X^*$$

$$pref(L) = \{v : v \sqsubseteq w \wedge w \in L\}$$

Sei nun W^δ definiert [1]

Definition 2.

$$W^\delta = \{\beta : \beta \in X^\omega \ \textit{und } pref(\beta) \cap W \ \textit{ist unendlich}\}$$

Folgende Eigenschafte wurde nun bereits in [2] bewiesen:

$$(U \cup W)^\delta = U^\delta \cup W^\delta$$

Definition 3. *Eine Sprache nennen wir eine (σ, δ)-Teilmenge von X^* genau dann, wenn für alle $\beta \in X^\omega$ entweder $pref(\beta) \cap W$ oder $pref(\beta) \backslash W$ endlich ist.*

Beispiele für (σ, δ)-Teilmengen sind alle endlichen Sprachen und deren Komplemente. Weitere Beispiele sind Sprachen der Form $pref(U)$ oder $W \cdot X^*$.
Eine Eigenschaft für diese Teilmengen lautet wiefolgt:

Satz 1. *Sei U eine $(\sigma, \delta) -$ Teilmenge von X^*, dann gilt:*

$$(U \cap W)^\delta = U^\delta \cap W^\delta, \qquad \textit{für alle } W \subseteq X^*$$

Nun wird die Operation "Fortsetzung" eingeführt [3], im nachfolgenden als $\triangleright$ bezeichnet.
Die Fortsetzung eines Wortes w in V sei definiert als:

Definition 4.

$$w \triangleright V := \min_{\sqsubseteq}\{v : v \in V \wedge w \sqsubseteq v\} = \min(w \cdot X^* \cap V)$$

[1] St87]
[2] [St87, Gleichung 13]
[3] [St87, S.170]

Man kann diese Definition nun ausdehnen auf Sprachen. Die Fortsetzung zweier Sprachen W und V ergibt sich somit zu:

Definition 5.

$$W \triangleright V := \bigcup_{w \in W} w \triangleright V$$

Diese Operation hat nun folgende interessante Eigenschaft bezüglich der oben genannten Definitionen: Während

$$(W \cap U)^\delta = W^\delta \cap U^\delta$$

nur für (σ, δ)-Teilemgen gilt, so gilt aber

$$(W \triangleright U)^\delta = W^\delta \cap U^\delta$$

für sämtliche Sprachen [4]
Daher wird nun im Verlauf der Arbeit die Operation Fortsetzung gründlich analysiert und all ihre Eigenschaften dokumentiert.

2 allgemeine Eigenschaften

2.1 Gilt für alle Sprachen

$$u \in L \to (u \triangleright L = \{u\})$$

$$L \triangleright L = L$$

$$U \triangleright L \subseteq L$$

$$L \triangleright (U \cup V) \subseteq (L \triangleright U) \cup (L \triangleright V)$$

$$L \triangleright (U \cap V) \supseteq (L \triangleright U) \cap (L \triangleright V)$$

$$(L \cup U) \triangleright V = (L \triangleright V) \cup (U \triangleright V)$$

$$(L \cap U) \triangleright V \subseteq (L \triangleright V) \cap (U \triangleright V)$$

2.2 Gilt für einige Sprachen $\exists L, U, V \subseteq X^*$:

$$L_2 \subseteq L_1 \to L_2 \triangleright W \subseteq L_1 \triangleright W$$

$$\cancel{W_2 \subseteq W_1 \to L \triangleright W_2 \subseteq L \triangleright W_1}$$

$$L_1 \subseteq L_2 \to L_1 \triangleright L_2 = L_1$$

$$L_2 \subseteq L_1 \to L_1 \triangleright L_2 = L_2$$

$$L \triangleright (U \cdot V) = (L \triangleright U) \cdot (L \triangleright V)$$

$$L \triangleright (U \cdot V) \supset (L \triangleright U) \cdot (L \triangleright V)$$

[4] [St87, Gleichung 20]

2.3 Gilt nicht...

$$L \triangleright (U \cup V) \supset (L \triangleright U) \cup (L \triangleright V)$$
$$L \triangleright (U \cap V) \subset (L \triangleright U) \cap (L \triangleright V)$$
$$L \triangleright (U \cdot V) \subset (L \triangleright U) \cdot (L \triangleright V)$$
$$(L \cap U) \triangleright V \supset (L \triangleright V) \cap (U \triangleright V)$$

$$L \triangleright (U \cup V) \subset (L \triangleright U) \cup (L \triangleright V)$$
$$L = \{a, b\} U = \{aaa\} V = \{bb, aa\}$$

$$L \triangleright (U \cup V) = (L \triangleright U) \cup (L \triangleright V)$$
$$L = \{a, b\} U = \{aaa\} V = \{aaa\}$$

$$L \triangleright (U \cap V) \supset (L \triangleright U) \cap (L \triangleright V)$$
$$L = \{a, b\} U = \{aaa, b, bb\} V = \{bb, aaa\}$$

$$L \triangleright (U \cap V) = (L \triangleright U) \cap (L \triangleright V)$$
$$L = \{a\} U = \{aaa\} V = \{aaa\}$$

$$(L \cap U) \triangleright V \subset (L \triangleright V) \cap (U \triangleright V)$$
$$L = \{aa, bb\} U = \{aa, b\} V = \{aa, bb\}$$

$$(L \cap U) \triangleright V = (L \triangleright V) \cap (U \triangleright V)$$
$$L = \{aaa\} U = \{aaa\} V = \{aaa\}$$

$$L \triangleright (U \cup V) \not\supset (L \triangleright U) \cup (L \triangleright V),$$
Gegenbeispiel: $L = \{a\} \quad U = \{abb, aaba\} \quad V = \{aab, aba\}$

$L \triangleright (U \cup V) = \{abb, aba, aab\}$,aber $L \triangleright U \cup L \triangleright V = \{abb, aaba\} \cup \{aab, aba\} = \{abb, aaba, aab, aba\}$

$$L \triangleright (U \cap V) \not\subset (L \triangleright U) \cap (L \triangleright V),$$
Gegenbeispiel: $L = \{a, b\} \quad U = \{a, aa\} \quad V = \{aa, b\}$

$L \triangleright (U \cap V) = \{aa\}$,aber $L \triangleright U \cap L \triangleright V = \{a\} \cap \{b\} = \emptyset$

$$L \triangleright (U \cdot V) = (L \triangleright U) \cdot (L \triangleright V),$$

Beispiel: $L = \{e\} \quad U = \{a\} \quad V = \{b\}$

$$L \triangleright (U \cdot V) \supset (L \triangleright U) \cdot (L \triangleright V),$$

Beispiel: $L = \{a\} \quad U = \{aa\} \quad V = \{b, a\}$

$$(L_1 \triangleright L_2) \triangleright L_3 \not\supseteq L_1 \triangleright (L_2 \triangleright L_3)$$

Gegenbeispiel: $L_1 = \{ab, aa\} \quad L_2 = \{a, ab\} \quad L_3 = \{aa\}$

$(L_1 \triangleright L_2) \triangleright L_3 = \{ab\} \triangleright \{aa\} = \emptyset$,aber $\{ab, aa\} \triangleright \{aa\} = \{aa\}$

Lemma: $\min(A \cup B) \subseteq \min A \cup \min B$

$$L \triangleright (W \cup V) = \bigcup_{l \in L} l \triangleright (W \cup V)$$

$$= \bigcup_{l \in L} \min(l \cdot X^* \cap (W \cup V))$$

$$= \bigcup_{l \in L} \min((l \cdot X^* \cap W) \cup (l \cdot X^* \cap V))$$

$$\subseteq \bigcup_{l \in L} (\min(l \cdot X^* \cap W) \cup \min(l \cdot X^* \cap V))$$

$$= \bigcup_{l \in L} \min(l \cdot X^* \cap W) \cup \bigcup_{l \in L} \min(l \cdot X^* \cap V)$$

$$= (L \triangleright W) \cup (L \triangleright V)$$

$$(L \cup U) \triangleright V = \bigcup_{l \in L \cup U} \min(l \cdot X^* \cap V)$$

$$= \bigcup_{l \in L} \min(l \cdot X^* \cap V) \cup \bigcup_{l \in U} \min(l \cdot X^* \cap V)$$

$$= (L \triangleright V) \cup (U \triangleright V)$$

3 Eigenschaften bei Sprachen spezieller Gestalt

$pref(V) \triangleright W$
$\forall W \forall V (w \in W \wedge v \in V \wedge w_0 \neq v_0 \to pref(V) \triangleright W = \emptyset$

$W \triangleright pref(V)$
$\bigcup_{w \in W} \min_{\sqsubseteq} \{v : v \in pref(V) \wedge w \sqsubseteq v\}$
$v \in pref(V) \wedge w \sqsubseteq v \to w \in pref(V)$

$V \cdot X^* \triangleright W$
$\bigcup_{v \in V X^*} \min_{\sqsubseteq} \{w : w \in W \wedge v \sqsubseteq w\}$
$w \in W \wedge v \sqsubseteq w = v' \sqsubseteq v \sqsubseteq w \wedge v' \in V \to v' \sqsubseteq w$
$= \bigcup_{v \in V} \{w : w \in W \wedge v \sqsubseteq w\}$

$W \triangleright V \cdot X^*$
1.Fall: $w \in W \wedge v \in V \wedge w \sqsubseteq v \to v \in W \triangleright V \cdot X^*$
2.Fall: $w \in W \wedge v \in V \wedge v \sqsubseteq w \to w \in W \triangleright V \cdot X^*$
$\to W \triangleright V \cdot X^* = \{v : v \in V \wedge w \in W \wedge w \sqsubseteq v\} \cup \{w : w \in W \wedge v \in V \wedge v \sqsubseteq w\}$

$$V = \{v : \forall w(w \in W \to w \not\sqsubseteq v)\} \qquad \mathit{pref}(V) = \{u : \exists v(u \sqsubseteq v \land v \in V)\}$$

$$W \triangleright V = \emptyset$$
$$W \triangleright \mathit{pref}(V) = \emptyset$$
$$W \cdot X^* \triangleright V = \emptyset$$
$$W \cdot X^* \triangleright \mathit{pref}(V) = \emptyset$$
$$\mathit{pref}(V) \triangleright W \cdot X^* =$$

$$W \triangleright V = \bigcup_{x \in W} x \triangleright V = \bigcup \min_{\sqsubseteq}\{v : v \in V \land x \sqsubseteq v\}$$

Wegen $x \in W$ und $x \sqsubseteq v$ gilt $\{v : v \in V \land x \sqsubseteq v\} = \emptyset \Rightarrow \bigcup \min_{\sqsubseteq}\{v : v \in V \land x \sqsubseteq v\} = \emptyset$

$$W \cdot X^* \triangleright V = \bigcup_{x \in W \cdot X^*} x \triangleright V = \bigcup_{x \in W \cdot X^*} \min_{\sqsubseteq}\{v : v \in V \land x \sqsubseteq v\} = \emptyset$$

Begründung analog Fall $W \triangleright V$

$$W \triangleright \mathit{pref}(V) = \bigcup_{w \in W} w \triangleright \mathit{pref}(V) = \bigcup_{w \in W} \{v : v \in \mathit{pref}(V) \land w \sqsubseteq v\} = \emptyset$$

$w \sqsubseteq v$ ist nie erfuellt. Angenommen $v \in \mathit{pref}(V) \land w \sqsubseteq v$, dann kann man v wie folgt verlaengern $v' = v \cdot v''$ mit $v' \in V$, dann waere $v' = w \cdot w' \cdot v''$ mit $w \cdot w' = v$. Dadurch gilt aber $v' \in V \land w \sqsubseteq v' \land w \in W \Rightarrow$ Widerspruch zur Definition.

$$\mathit{pref}(V) \triangleright W \cdot X^* = \bigcup_{u \in \mathit{pref}(V)} u \triangleright W \cdot X^* = \bigcup_{u \in \mathit{pref}(V)} \min_{\sqsubseteq}\{w : w \in W \cdot X^* \land u \sqsubseteq w\}$$
$$= \bigcup_{u \in \mathit{pref}(V)} \min(W \cdot X^* \cap u \cdot X^*) = \bigcup_{u \in \mathit{pref}(V)} \min(\{w : w \in W \land u \sqsubseteq w\})$$

$$W \cdot X^* \triangleright \mathit{pref}(V) = \bigcup_{u \in W \cdot X^*} u \triangleright \mathit{pref}(V) = \bigcup_{u \in W \cdot X^*} \min_{\sqsubseteq}\{w : w \in \mathit{pref}(V) \land u \sqsubseteq w\}$$
$$= \bigcup_{u \in W \cdot X^*} \min(\mathit{pref}(V) \cap u \cdot X^*)$$

$\mathit{pref}(V) \cap u \cdot X^* = \emptyset$, Begründung siehe oben $\Rightarrow \bigcup_{u \in W \cdot X^*} \min(\emptyset) = \emptyset$

4 Abgeschlossenheit in der CHOMSKY-Hierachie

4.1 Regularität

Seien L und W regulär, so ist auch $L \triangleright W$ regulär.

Automat $A_L = (X, Z, z_0, \delta_L, Z_f)$ akzeptiere L, Automat $A_W = (X, S, s_0, f, S_f)$ akzeptiere W. Automat A akzeptiert $L \triangleright W$,

Vorgehensweise:
A_L und A_W lesen das Wort w parallel. A_L akzeptiert und A wählt nicht-deterministisch aus ob Schritt 2 aktiviert wird oder nicht. Schritt 2: A_W liest das Wort w zu Ende, sollte A_W auf diesem Weg kein Mal oder mehr als einmal akzeptieren, so akzeptiert A nicht, ansonsten akzeptiert A.
$A = (X, Z \cup \{z'_f\} \times S \cup \{s_x\}, (z_0, s_0), \delta, \{(z'_f, s') : s' \in S_f\})$ mit

$\delta = \{((z_i, s_i), x, (z_j, s_j)) : (z_i, x, z_j) \in \delta_L \wedge f(s_i, x) = s_j\} \cup$
$\{((z_i, s_i), x, (z'_f, s_j)) : (z_i, x, z') \in \delta_L \wedge z' \in Z_f \wedge f(s_i, x) = s_j\} \cup$
$\{((z'_f, s_i), x, (z'_f, s_j)) : f(s_i, x) = s_j \wedge s_i \notin S_f\} \cup$
$\{((z'_f, s_i), x, (z'_f, s_x)) : f(s_i, x) = s_j \wedge s_i \in S_f\}$

4.2 Kontextfreiheit

4.2.1 deterministisch kontextfrei

Es existieren deterministisch kontextfreie Sprachen L, W, sodass $L \triangleright W$ nicht deterministisch kontextfrei ist!

$$L = \{a^n b^n c^i : i, n > 0\} \qquad W = \{a^i b^n c^n : i, n > 0\}$$

So ist

$$L \triangleright W = \bigcup_{l \in L} \min_{\sqsubseteq}\{w : w \in W \wedge l \sqsubseteq w\} = \{a^n b^n c^n : n > 0\} = U$$

Und von U wissen wir, dass es nicht kontextfrei, also auch nicht deterministisch kontextfrei ist.

4.3 Entscheidbarkeit

Seien L und W (Turing)entscheidbar, so ist auch $L \triangleright W$ entscheidbar.

Seien die Turing Maschinen T_L und T_W.
Die Turing Maschine T entscheidet $L \triangleright W$ nach folgendem Algorithmus:

Algorithm 1 verfeinere(Menge X,int stufe)

if $(w \in W \wedge w \in L)$ **then**
  T accepts
end if
$w' = w$
if $(w \in W)$ **then**
  return false
end if
repeat
  $w' \leftarrow cut(w')$
  if $(w' \in W)$ **then**
    T rejects
  end if
  if $(w' \in L)$ **then**
    T accepts
  end if
until $(w' == e)$
T rejects

5 Schlusswort

6 Quellen und Literatur