# Programovací jazyk SVGER

October 28, 2016

## Contents

1	Gra	matiky a lexikální analyzátor	3
	1.1	Identifikátory	3
		1.1.1 Nalezení symbolů, které nejsou zbytečné	3
		1.1.2 Hledání dostupných symbolů	3
		1.1.3 Upravená gramatika	3
		1.1.4 Generování automatu	3
	1.2	Čísla	4
		1.2.1 Nalezení symbolů, které nejsou zbytečné	4
		1.2.2 Hledání dostupných symbolů	4
		1.2.3 Upravená gramatika	4
		1.2.4 Generování automatu	4
	1.3	Slova	5
		1.3.1 Nalezení symbolů, které nejsou zbytečné	5
		1.3.2 Hledání dostupných symbolů	5
		1.3.3 Upravená gramatika	5
		1.3.4 Generování automatu	5
	1.4	Konečný automat	5
		1.4.1 Generování automatu	5

### 1 Gramatiky a lexikální analyzátor

Programovací jazyk se skládá z následujících gramatik:  $Q_f$ 

#### 1.1 Identifikátory

Identifikátor začíná na kterýkoliv znak z množiny  $z=\{a..z,A..Z,+,-/,*,<,>,[,]\}$  a pokračuje v kterémkoliv ze znaků z množiny  $m=z\bigcup\{0..9\}$ 

Z tohoto popisu nám vyplyne následující gramatika  $L_i dentifikatory(['S', "S'"], ['z', 'm'], \{$ 

$$S \to zS|z|S'$$

$$S' \to mS' | m$$

 $\}, S)$ 

1.1.1 Nalezení symbolů, které nejsou zbytečné

$$\tau_0 = \{m, z\}$$

$$\tau_1 = \{S, S', m, z\}$$

1.1.2 Hledání dostupných symbolů

$$D_0 = \{S\}$$

$$D_1 = \{S, S', z\}$$

$$D_2 = \{S, S', m, z\}$$

#### 1.1.3 Upravená gramatika

Po úpravách dostaváme gramatiku  $L_i dentifikatory(['S', "S'"], ['z', 'm'], \{$ 

$$S \to zS|z|S'$$

$$S' \to mS' | m$$

}, S)

#### 1.1.4 Generování automatu

Stavy automatu  $\{Q_S, Q_{S'}, Q_F\}$ 

#### 1.2 Čísla

Jazyk obsauje pouze přirozená čísla. Validním číslem je tedy jakákoliv sekvence znaků, které se nachází v množině d=0...9

Ná základě tohoto můžeme vytvořit následující gramatiku  $L_cisla(['S', 'A', 'B', 'C'], ['-', 'd', ''], \{$ 

$$S \rightarrow -A|dA|d|dC$$
 
$$A \rightarrow dA|d|dC$$
 
$$B \rightarrow dB|d$$
 
$$C \rightarrow .B$$

}, S)

1.2.1 Nalezení symbolů, které nejsou zbytečné

$$\tau_0 = \{-, ., d\}$$

$$\tau_1 = \{-, ., A, B, C, S, d\}$$

1.2.2 Hledání dostupných symbolů

$$D_0 = \{S\}$$

$$D_1 = \{-, A, C, S, d\}$$

$$D_2 = \{-, ., A, B, C, S, d\}$$

#### 1.2.3 Upravená gramatika

Po úpravách dostaváme gramatiku  $L_cisla(['S', 'A', 'B', 'C'], ['-', 'd', ''], \{$ 

$$S \rightarrow -A|dA|d|dC$$
 
$$A \rightarrow dA|d|dC$$
 
$$B \rightarrow dB|d$$
 
$$C \rightarrow .B$$

}, S)

#### 1.2.4 Generování automatu

Stavy automatu  $\{Q_S, Q_A, Q_B, Q_C, Q_F\}$ 

#### 1.3 Slova

$$L_slova(SABC, ab, \{$$

$$S \to A|B$$

$$A \to aB|AS|b$$

$$B \to AB|bA|\epsilon$$

$$C \to AS|b$$

}, S)

#### 1.3.1 Nalezení symbolů, které nejsou zbytečné

$$\tau_0 = \{a, b\}$$

$$\tau_1 = \{A, B, C, a, b\}$$

$$\tau_2 = \{A, B, C, S, a, b\}$$

#### 1.3.2 Hledání dostupných symbolů

$$D_0 = \{S\}$$

$$D_1 = \{A, B, S\}$$

$$D_2 = \{A, B, S, \epsilon, a, b\}$$

#### 1.3.3 Upravená gramatika

Po úpravách dostaváme gramatiku  $L_slova([\mathrm{'S'},\,\mathrm{'A'},\,\mathrm{'B'}],\,[\mathrm{'a'},\,\mathrm{'b'}],\,\{$ 

$$S \to A|B$$
 
$$A \to aB|AS|b$$
 
$$B \to AB|bA|\epsilon$$

}, S)

#### 1.3.4 Generování automatu

Stavy automatu  $\{Q_S, Q_A, Q_B, Q_F\}$ 

#### 1.4 Konečný automat

#### 1.4.1 Generování automatu

 $Stavy \ automatu \ \{Q_{Scislacisla+identifikatory}, Q_{Acislacisla+identifikatory}, Q_{Bcislacisla+identifikatory}, Q_{Ccislacisla+identifikatory}, Q_{Ccisl$