## Aufgabe A1.6 - Sprache einer regulären Grammatik

 $S \rightarrow a A$ 

 $A \rightarrow dB \mid bA \mid cA$ 

 $B \rightarrow a C \mid b C \mid c A$ 

 $C \to \epsilon$ 

## Beschreibung der Sprache

Alphabet: {a, b, c, d}

Alle Wörter beginnen mit a und enden mit a oder b. Zwischen Anfang und Ende dürfen beliebig viele b und c stehen. Ein d kann auftreten; nach jedem d folgt entweder

- c und es geht mit b/c weiter, oder
- a oder b und das Wort endet sofort.

Es muss mindestens einmal d vorkommen, weil A ohne d nicht beenden kann.

#### Regulärer Ausdruck

a ( 
$$(b|c)* (d c (b|c)*)* d (a|b) )$$

ohne Leerzeichen geschrieben: a((b|c)\*(dc(b|c)\*)\*d(a|b))

# DFA (Zustände und Übergänge)

Zustand	Bedeutung	Übergänge	Akzeptierend
q0	Start	$a \rightarrow qA$ , sonst $\rightarrow qX$	nein

Zustand	Bedeutung	Übergänge	Akzeptierend
qA	entspricht A	$b \rightarrow qA, c \rightarrow qA, d \rightarrow qB,$ $a \rightarrow qX$	nein
qB	entspricht B	$a \rightarrow qF, b \rightarrow qF, c \rightarrow qA, d$ $\rightarrow qX$	nein
qF	Ende nach a/b aus B	a/b/c/d → qX	ja (nur am Eingabeende)
qX	Fehler	a/b/c/d → qX	nein

Akzeptiert wird nur, wenn die Eingabe genau in qF endet.

# Beispiele

Zugehörig:

ada

adb

abbdcbbda

acdcda

acbbdcba

Nicht zugehörig:

a (kein d, kein Abschluss)

abca (kein d, A kann nicht beenden)

ad (d ohne Abschluss a/b)

abbdcbbd (endet nicht mit a/b nach B)

baa (beginnt nicht mit a)

### Kurzform

Die Sprache ist: L = { a x d y |  $x \in ((b|c)*(dc(b|c)*)*)$  ,  $y \in \{a,b\}$  }