

## C.I.7

### Sprachen und Automaten – Unterrichtseinheit

# Theoretische Informatik: Reguläre Sprachen und endliche Automaten

Ein Beitrag von Johann-Georg Vogelhuber



© Cecille\_Arcurs/E+

Die theoretische Informatik bildet mit endlichen Automaten und formalen Sprachen das Grundgerüst für moderne Programmiersprachen. Mit dieser Unterrichtseinheit können sich ihre Schülerinnen und Schüler die Grundlagen dieses Themengereichs mithilfe von handlungsorientierten Situationen und differenzierten Aufgaben erarbeiten. Unterstützt wird die Erarbeitung durch das verlinkte Hilfematerial und eine interaktive Software zur Erstellung von endlichen Automaten.

---

#### KOMPETENZPROFIL – UNTERRICHTSEINHEIT

**Klassenstufe:** 10. bis 11. Klasse

**Dauer:** 7–15 Unterrichtsstunden

**Lernziele:** Die Lernenden ... 1. entwerfen Zustandsdiagramme endlicher Automaten zur Erkennung von korrekten Eingaben, 2. unterscheiden deterministische und nichtdeterministische endliche Automaten und wandeln diese ineinander um.

**Kompetenzen:** Modellieren und Implementieren

**Themenbereiche:** Theoretische Informatik, Formale Sprachen, Reguläre Sprachen und Grammatiken, deterministische und nichtdeterministische endliche Automaten, deterministische Kellerautomaten

---

## Auf einen Blick



### Benötigt

- Tablet/Laptop/PC pro Schüler/in oder pro Schülerpaar
- Internetzugang



### Einstieg

Thema: Endliche Automaten mit Ausgabe

- M 1 Wie kann man einen Automaten formal beschreiben?
- M 2 Formale Definition für endliche Automaten mit Ausgabe
- M 3 Übungsaufgaben: Mealy-Automaten



### Erarbeitung

Thema: Endliche deterministische und nichtdeterministische Automaten

- M 4 Wie können E-Mail-Adressen automatisiert überprüft werden?
- M 5 Übungsaufgaben: Deterministische endliche Automaten
- M 6 Reguläre Sprachen und Grammatiken
- M 7 Übungsaufgaben: Reguläre Sprachen und Grammatiken
- M 8 Nichtdeterministische Automaten – Mit welchen Regeln lässt sich eine Firewall beschreiben?
- M 9 Äquivalenz von NFA und DEA – Die Potenzmengenkonstruktion



### Vertiefung (optional)

Thema: Grenzen endlicher Automaten und regulärer Sprachen

- M 10 Grenzen endlicher Automaten und regulärer Sprachen
- M 11 Endliche Kellerautomaten – Wie kann man korrekte Klammerausdrücke erkennen?







Kahoot!

### Sicherung

M 12 Bist du fit in regulären Sprachen und endlichen Automaten?

Benötigt: Kahoot!-Quiz: <https://raabe.click/Kahoot-Lernerfolgskontrolle>

## Erklärung zu den Symbolen

	Dieses Symbol markiert differenziertes Material. Wenn nicht anders ausgewiesen, befinden sich die Materialien auf mittlerem Niveau.				
	leichtes Niveau		mittleres Niveau		schwieriges Niveau
	Zusatzaufgabe		Alternative		

# VORANSICHT

# M 2



## Formale Definition für endliche Automaten mit Ausgabe

Echte Automaten lassen sich durch ein theoretisches Modell beschreiben. Man bezeichnet es als **endlicher Automat mit Ausgabe**. Das Modell wurde 1955 in dem Artikel *A Method for Synthesizing Sequential Circuits* von dem US-amerikanischen Mathematiker George H. Mealy veröffentlicht.

### Aufgabe 1

Vervollständigen Sie die folgende Definition mithilfe der verlinkten Quellen

#### Endliche Automaten



#### Definition: Endlicher Automat mit Ausgabe

Ein **endlicher Automat mit Ausgabe** (<https://raabe.click/Info-Endliche-Automaten>) ist ein Tupel  $(Q, \Sigma, \Omega, \delta, \lambda, q_0)$ .

Dabei ist:

- $Q$  die \_\_\_\_\_. Dies sind die verschiedenen \_\_\_\_\_, die der Automat annehmen kann. Diese Menge muss nichtleer und endlich sein.
- $\Sigma$  das \_\_\_\_\_. Dies ist der Zeichenvorrat, der für die \_\_\_\_\_ zur Verfügung steht. Dies ist eine nichtleere, endliche Menge.
- $\Omega$  das \_\_\_\_\_. Auch  $\Omega$  ist eine nichtleere, endliche Menge. Die in  $\Omega$  enthalten Zeichen sind die möglichen Zeichen \_\_\_\_\_.
- $\delta$  die \_\_\_\_\_. Diese Funktion ordnet jedem Paar aus Eingabezeichen und Zustand genau einen \_\_\_\_\_ zu.
- $\lambda$  die \_\_\_\_\_. Diese Funktion legt für jedes Paar aus Eingabezeichen und Zustand fest, welches Zeichen aus  $Y$  \_\_\_\_\_ werden soll.
- $q_0 \in Q$  ist der \_\_\_\_\_.

Ein endlicher Automat mit Ausgabe wird auch **Mealy-Automat** genannt (<https://raabe.click/Info-Mealy-Automat>).

#### Mealy-Automat

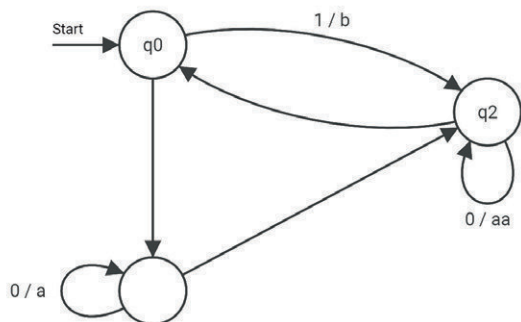


### Aufgabe 2

Im Folgenden sind ein Übergangsgraph, eine Übergangsfunktion sowie eine Ausgabefunktion gegeben. Vervollständigen Sie die Tabellen und den Graphen so, dass die Tabellen und der Graph denselben Automaten beschreiben.

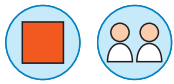
$\delta$	0	1
	$q_1$	
$q_1$		$q_2$
$q_2$		$q_1$

$\lambda$	0	1
	a	
$q_1$		b
$q_2$		b



Grafik: Johann-Georg Vogelhuber

## M 8



## Nichtdeterministische Automaten – Mit welchen Regeln lässt sich eine Firewall umsetzen?

### Anwendungssituation

Da es in letzter Zeit häufiger zu einer missbräuchlichen Nutzung der Rechner in den Computerräumen gekommen ist, sollen die eingegebenen Web-Adressen auf dem Proxy-Server der Schule gefiltert und bei Bedarf geblockt werden. Aus technischen und datenschutzrechtlichen Gründen darf die URL überprüft werden. Enthält die URL eine der vorgegebenen Zeichenketten, so wird sie. Eine Unterscheidung nach Groß- und Kleinschreibung findet nicht statt. Die URL soll auf einschlägige Substrings geprüft werden. Dazu soll zuerst ein Automat entwickelt werden, um ein Konzept für die Programmierung dieses Filters zu entwickeln.

### Aufgabe 1: Analyse

Lesen Sie sich die Situationsbeschreibung durch und beantworten danach die folgenden Fragen:

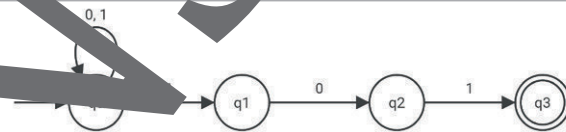
- Welche Informationen sind in der Situationsbeschreibung gegeben?
- Welche Daten fehlen noch?
- Welche Schritte sind zur Durchführung der Aufgabe notwendig?
- Welche Schwierigkeiten könnten bei der Bearbeitung auftreten?

### Infotext – Nichtdeterministische endliche Automaten

Die bisher betrachteten Automaten werden als deterministische endliche Automaten (DEA) bezeichnet. Das Wort deterministisch bedeutet hier, dass für jeden Zustand mit jedem Eingabezeichen das Verhalten des Automaten eindeutig festgelegt ist.

Der Automat hat keine Wahl, welche Anweisung auszuführen ist. In der theoretischen Informatik ist neben dem DEA auch das Modell des **nichtdeterministischen endlichen Automaten (NEA)** von Bedeutung. Die Abbildung zeigt so einen Automaten. Im Gegensatz zu einem DEA kann es mehrere Übergänge mit dem gleichen Eingabezeichen von einem Zustand aus geben. D. h. der Weg durch den Übergangsgraphen ist durch die Eingabe nicht länger eindeutig bestimmt.

**Der NEA akzeptiert eine Eingabe, wenn mindestens einer der möglichen Werte in einem der akzeptierten Zustände (Endzustände) endet.**



Grafik: Johann-Georg Vogelhuber

### Aufgabe 2

Beschreiben Sie, welche Sprache der oben abgebildete Automat akzeptiert und erstellen eine entsprechende Grammatik. Vergleichen Sie ihre Lösung mit ihrem Ergebnis zu Aufgabe 6 von M 7.

### Aufgabe 3

Erstellen Sie für die oben beschriebene Situation einen NEA. Verwenden Sie dazu mindestens drei unterschiedliche Schlüsselwörter. Nutzen Sie das Tool [flaci.com/autoedit](https://flaci.com/autoedit).

Tipp: Bei Bedarf können sie die Vorlage verwenden: <https://raabe.click/Flaci-Vorlage-Aufgabe2>

### Vorlage Aufgabe 2



# M 11 Endliche Kellerautomaten – Wie kann man korrekte Klammerausdrücke erkennen?

Für die Überprüfung von kontextfreien Sprachen muss das Konzept des endlichen deterministischen Automaten erweitert werden. Dazu wird ein DEA um einen Stack (Kellerspeicher) ergänzt. Diese Art von Automat bezeichnet man als **Kellerautomat** oder *Stackmaschine*. Der Stackspeicher enthält Inhalte des Kelleralphabets. Es ist immer nur ein Zugriff auf das oberste Element möglich. Mit den Zugriffsmethoden *push* und *pop* können Elemente auf den Stapel gelegt oder genommen werden.

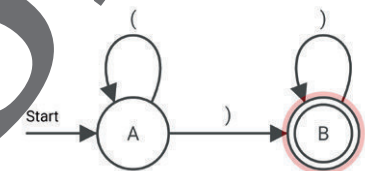
### Definition

Ein **Kellerautomat** wird durch ein Tupel  $A = (Z, \Sigma, K, z_0, Z_E, \delta, \lambda)$  festgelegt. Dabei sind die Bezeichnungen analog zu denen eines DEA. Zusätzlich ist  $K$  das Kelleralphabet. Dieses Alphabet besteht aus einem endlichen Zeichenvorrat. Das Symbol  $\# \in K$  das **Anfangssymbol**. Dieses Symbol ist immer das unterste Symbol des Kellerspeichers. Die Zustandsübergangsfunktion ordnet jedem Zustand, Eingabezeichen und Kellerinhalt einen Folgezustand zu. Die Ausgabefunktion  $\lambda$  ordnet jedem Zustand, Eingabezeichen und Kellerinhalt und einen Kellerinhalt zu.

Ein Kellerautomat **akzeptiert** ein Eingabewort, wenn am Ende einer der akzeptierten Zustände erreicht wird und der Kellerspeicher am Ende leer ist.

### Beispiel

Um die Sprache der korrekten Klammerausdrücke zu erkennen, wird der folgende Kellerautomat benötigt.  $Z = \{A, B\}, \Sigma = \{(, )\}, K = \{\#, z_0 = A, Z_E = \{B\}$ . Die Übergangsfunktion kann am besten mit einer Tabelle beschrieben werden:



Grafik: Johann-Georg Vogelhuber

Zustand	Eingabe	Keller	Folgezustand	Aktion
A	(	#	A	push (
A	(	(	A	push (
B	)	(	A	pop
B	)	#	A	pop



### Aufgabe 1

Entwickeln Sie einen deterministischen endlichen Kellerautomaten, der wohlgeformte Klammerausdrücke erkennen kann. D. h. der Automat soll alle Ausdrücke akzeptieren, bei denen die Anzahl der öffnenden Klammern mit der Anzahl der schließenden Klammern übereinstimmt.



### Aufgabe 2

Geben Sie eine Grammatik für die in Aufgabe 1 beschriebene Sprache an.



### Aufgabe 3

Entwickeln Sie eine möglichst einfache kontextfreie Grammatik, mit der alle Terme erzeugt werden können, die aus Klammern, Ziffern und den vier Grundrechenarten bestehen. Verwenden sie dazu das Onlinetool flaci.com. Kontrollieren sie ihr Ergebnis mithilfe der Simulationsfunktion.

# Sie wollen mehr für Ihr Fach?

## Bekommen Sie: Ganz einfach zum Download im RAABE Webshop.



**Über 5.000 Unterrichtseinheiten**  
sofort zum Download verfügbar



**Webinare und Videos**  
für Ihre fachliche und  
persönliche Weiterbildung



**Attraktive Vergünstigungen**  
für Referendar:innen  
mit bis zu 15% Rabatt



**Käuferschutz**  
mit Trusted Shops



Jetzt entdecken:  
**www.raabe.de**