

# Formale Sprachen - Einführung

Eine natürliche Sprache wie Deutsche, Englisch oder gar Chinesisch hat äußerst komplexe Regeln, die über Jahrhunderte gewachsen sind. Ob ein Satz in einer Sprache korrekt ist, entscheidet ein geübter Sprecher der Sprache meist intuitiv.

Jemand, der die Sprache erst lernt, müsste anhand von Regeln ableiten, ob ein Satz der „Grammatik“ der Sprache entspricht, also ob der Satz in der Sprache akzeptiert wird.

Da natürliche Sprachen viel zu komplexen Regeln folgen, betrachten wir im Folgenden nur „künstliche“ Sprachen, was im Zusammenhang der Informatik auch deswegen Sinn macht, da es sich bei den meisten „Programmiersprachen“ um künstliche Sprachen handelt, die von Automaten (den Compilern) verarbeitet werden.



**Frage:** Was ist nötig, um eine künstliche Sprache formal zu definieren?

## Hunde, die bellen, rennen (nicht)?



Wir betrachten eine sehr einfache Sprache, diese besteht aus Subjekten und Objekten. Insgesamt kann man Sätze bilden aus den Bestandteilen {Higgs, Emil, bellen, rennen}.

Zwei der Elemente sind Subjekte (Higgs und Emil), zwei sind Prädikate (bellen, rennen), man kann auf genau eine Weise einen Satz bilden:

<Subjekt> <Prädikat>

## Aufgabe

Unsere Sprache hat vier verschiedene „Sätze“ - welche?

## Bestandteile unserer Sprache

### Alphabet



Um eine Sprache formal zu definieren, muss man zunächst ein **Alphabet** <sup>1)</sup> festlegen. Das Alphabet umfasst alle Symbole, aus denen Wörter/Sätze der Sprache gebildet werden können.

In unserem Beispiel besteht das Alphabet aus den Symbolen „Higgs“, „Emil“, „bellen“ und „rennen“. Man schreibt kurz:

$\Sigma = \{\text{Higgs, Emil, bellen, rennen}\}$

Vorsicht Falle: Im normalen Sprachgebrauch bezeichnet ein Alphabet eine Menge aus einzelnen Zeichen. Bei formalen Sprachen kann ein Alphabet auch Zeichenfolgen (= Symbole) enthalten. Die Zeichenfolge „Higgs“ ist also ein Symbol unseres Alphabets.

## Regeln

Außer dem Alphabet benötigt man eine Menge von Regeln, die festlegen, wie in der Sprache ein gültiger Satz gebildet wird. Man darf also nicht einfach Symbole des Alphabets beliebig aneinanderreihen, um gültige Sätze zu bekommen, sondern man muss diese Regeln beachten.



Die Menge an Regeln, nach der die Sätze unserer Sprache entstehen, wird mit **P** bezeichnet<sup>2)</sup>.

Aufgeschrieben werden die Regeln zum Beispiel so:

```
S -> H T
```

S, H und T sind dabei „syntaktische Variablen“, also Platzhalter für Symbole des Alphabets<sup>3)</sup>. S hat eine besondere Rolle, und bezeichnet die „Startvariable“, also diejenige Regeln, an der die Satzbildung beginnt.

In unserem Beispiel kann man jetzt die folgende Regelmenge **P** festlegen:

```
S -> H T      // Start, dann etwas, das im Platzhalter H steht, dann etwas
                das im Platzhalter T steht
H -> Higgs    // Im Platzhalter H kann Higgs stehen
H -> Emil     // Im Platzhalter H kann Emil stehen
T -> bellt    // Im Platzhalter T kann bellen stehen
T -> rennt    // Im Platzhalter T kann rennen stehen
```

Dabei haben wir die **Variablenmenge V** verwendet: **V={S,H,T}**, wobei S die besondere Rolle der Startvariablen zukommt.

Da es - wie in diesem Beispiel - häufig vorkommt, dass eine Variable alternativ für mehrere unterschiedliche Ersetzungen stehen kann, kürzt man das häufig folgendermaßen ab:

```
S -> H T      // Start, ein Element aus H dann ein Element aus T
H -> Higgs | Emil // In H kann Higgs oder Emil stehen (der senkrechte
                Strich steht also für "oder")
T -> bellt | rennt // In T kann bellen oder rennen stehen
```

## Aufgaben

- (1) Mache dir klar, dass du unter Verwendung von Alphabet  $\Sigma$ , Produktionen  $P$  und Variablen  $V$  alle vier Sätze unserer Sprache bilden kannst, wenn du weisst, wo deine Regeln beginnen ( $S$ ).
- (2) Entwerfe einen endlichen Automaten, der nur korrekte Sätze der Sprache akzeptiert.
- (3) Was muss du alles anpassen, damit die Hunde auch beide fressen können?

## Definition Grammatik einer formalen Sprache

Die Einzelteile



$V$ : Variablenmenge  
 $\Sigma$ : Alphabet  
 $P$ : Produktionen  
 $S$ : Startvariable

Bilden zusammen eine **Grammatik  $G$** , welche die Sprache  **$L$**  beschreibt. man schreibt kurz:

$G = (V, \Sigma, P, S)$

Die Sprache  **$L$**  ist die Menge aller **Wörter**, die von der Startvariablen  $S$  aus anhand der Regeln  $P$  der Grammatik **abgeleitet** werden können.

**Achtung:** Obwohl man „Higgs rennt“ im normalen Sprachgebrauch als Satz bezeichnen würde, ist das im Sinne der formalen Sprachen ein Wort - das war oben wie ganze Zeit so, wir haben also die ganze Zeit „Worte“ unserer Sprache gebildet, keine Sätze, aber um euch nicht zu verwirren...

**Ableiten** bedeutet im Zusammenhang der formalen Sprachen, dass die linke Seite einer Regel durch die entsprechende rechte Seite ersetzt wird.

## Aufgaben

### (1) Die Mengen

```

 $\Sigma = \{ \text{der, die, das, Hund, Katze, jagt, kleine, bissige, große} \}$ 
 $V = \{ \langle \text{Satz} \rangle, \langle \text{Subjekt} \rangle, \langle \text{Prädikat} \rangle, \langle \text{Objekt} \rangle, \langle \text{Artikel} \rangle, \langle \text{Attribut} \rangle, \langle \text{Adjektiv} \rangle, \langle \text{Substantiv} \rangle \}$ 
//  $\langle \text{Satz} \rangle$  ist Startvariable
 $P = \{$ 
     $\langle \text{Satz} \rangle \rightarrow \langle \text{Subjekt} \rangle \langle \text{Prädikat} \rangle \langle \text{Objekt} \rangle,$ 
     $\langle \text{Subjekt} \rangle \rightarrow \langle \text{Artikel} \rangle \langle \text{Attribut} \rangle \langle \text{Substantiv} \rangle,$ 
     $\langle \text{Objekt} \rangle \rightarrow \langle \text{Artikel} \rangle \langle \text{Attribut} \rangle \langle \text{Substantiv} \rangle,$ 
     $\langle \text{Artikel} \rangle \rightarrow \text{der} \mid \text{die} \mid \text{das},$ 

```

```
<Attribut>    ->    <Adjektiv> | <Adjektiv> <Attribut>,  
<Adjektiv>    ->    kleine | bissige | große,  
<Substantiv>  ->    Hund | Katze,  
<Prädikat>   ->    jagt }  
}
```

Leite 5 gültige Worte der Sprache L ab, die durch die Grammatik  $G=(V,\Sigma,P,S)$  definiert ist und notiere jeweils den gesamten Weg der Ableitung.

## Ein leeres Symbol

Zusätzlich zu Variablen und Alphabetsymbolen kann auf der rechten Seite einer Regel das „leere Wort“  $\epsilon$ <sup>4)</sup> stehen. Das leere Wort steht für „kein Symbol“, manchmal ist seine Verwendung praktisch.

## Aufgabe

Gegeben ist

```
 $\Sigma = \{a, b\}$   
 $V = \{ S \}$   
 $P = \{ S \rightarrow aSb \mid \epsilon \}$ 
```

Welche Worte hat die Sprache, die durch  $G=(V,\Sigma,P,S)$  erzeugt wird?<sup>5)</sup>

## Material

:faecher:informatik:oberstufe:automaten:formale\_sprachen:einfuehrung:\*

1)

Sigma

2)

P steht für „productions“ oder „Produktionen“

3)

oder bereits nach anderen Regeln gebildete Satzgebilde, aber das dann später

4)

Epsilon,  $\epsilon$  ist vergleichbar mit „“ in Java

5)

Achtung - man kann nicht alle Worte angeben, aber man kann angeben, wie alle Worte aufgebaut sind.

From:  
<https://wiki.qg-moessingen.de/> - QG Wiki

Permanent link:  
[https://wiki.qg-moessingen.de/faecher:informatik:oberstufe:automaten:formale\\_sprachen:einfuehrung:start?rev=1612435757](https://wiki.qg-moessingen.de/faecher:informatik:oberstufe:automaten:formale_sprachen:einfuehrung:start?rev=1612435757)

Last update: 04.02.2021 11:49

