## Theoretische Informatik

### Alphabete, Wörter und Sprachen

#### Alphabete

Ein **Alphabet**  $\Sigma$  ist eine endliche, nichtleere Menge von Symbolen.

#### Sprachen

Eine **Sprache** L über einem Alphabet  $\Sigma$  ist eine Menge von Wörtern, die aus Symbolen von  $\Sigma$  bestehen. Eine Sprache kann endlich oder unendlich sein. Die leere Sprache wird mit  $\emptyset$  bezeichnet.

#### Endliche Automaten

# Deterministische endliche Automaten (DEA)

Ein DEA ist ein 5-Tupel  $M = (Q, \Sigma, \delta, q_0, F)$ , wobei:

- ullet Q eine endliche Menge von Zuständen ist,
- $\Sigma$  ein Alphabet ist,
- $\delta: Q \times \Sigma \to Q$  die Übergangsfunktion ist,
- $q_0 \in Q$  der Startzustand ist,
- $F \subseteq Q$  die Menge der Endzustände ist.

Übergangsfunktion:  $\delta(q_0, a_1) = q_1$ 

Ein Wort  $w \in \Sigma^*$  wird akzeptiert, wenn es von M verarbeitet wird und der Endzustand in F liegt.

#### Wörter

Ein Wort w ist eine endliche Folge von Symbolen aus einem Alphabet  $\Sigma$ . Die Länge eines Wortes w wird mit |w| bezeichnet. Das leere Wort wird mit  $\varepsilon$  dargestellt und hat die Länge 0. Die Menge aller Wörter über einem Alphabet  $\Sigma$  wird mit  $\Sigma^*$  bezeichnet (Kleenesche Hülle).

## Nichtdeterministische endliche Automaten (NEA)

Ein NEA ist ähnlich aufgebaut, aber die Übergangsfunktion  $\delta$  kann mehrere Zustände für ein Symbol zurückgeben:  $\delta: Q \times \Sigma \to 2^Q$ . Ein NEA akzeptiert ein Wort, wenn es mindestens einen Pfad gibt, der das Wort vollständig verarbeitet und in einem Endzustand endet.