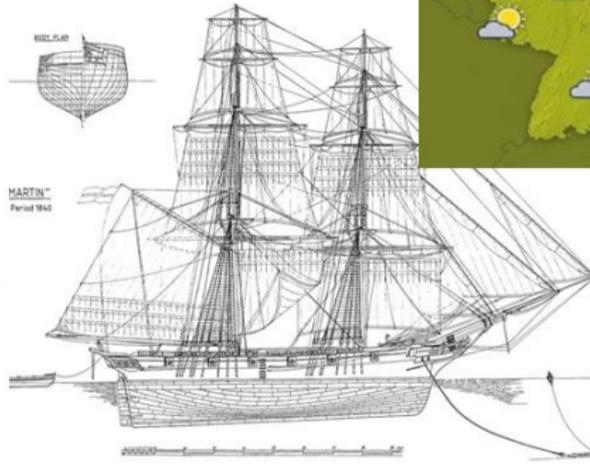
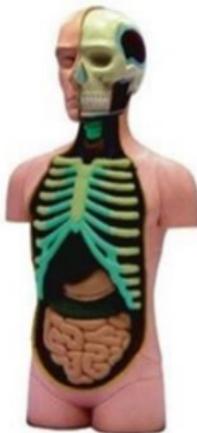
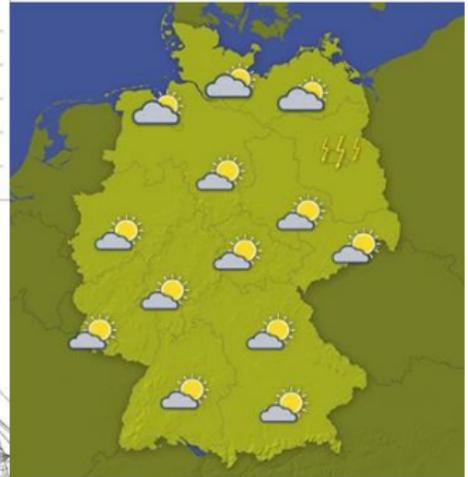
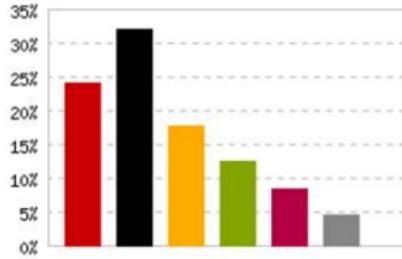
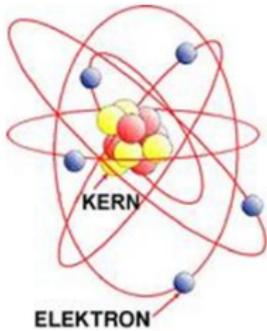
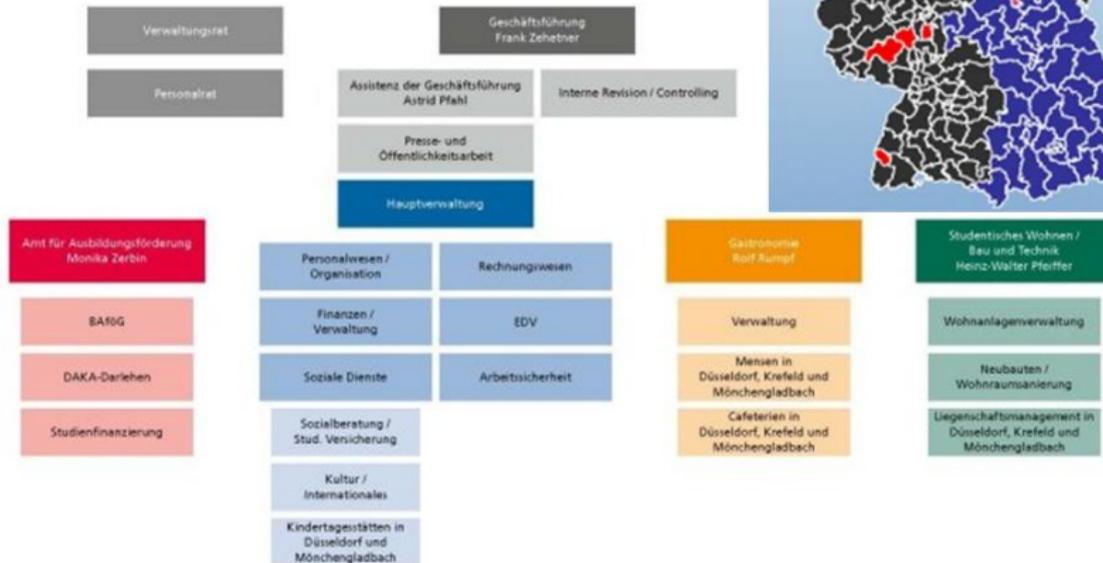
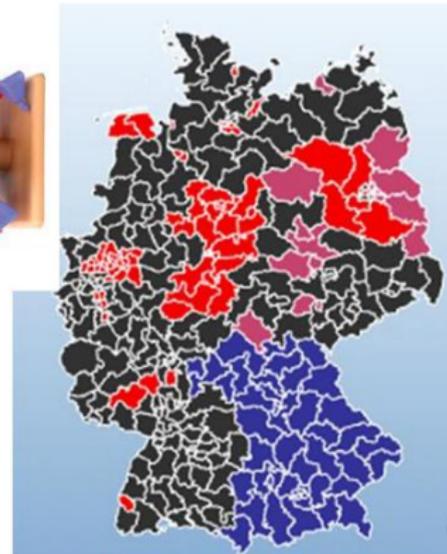
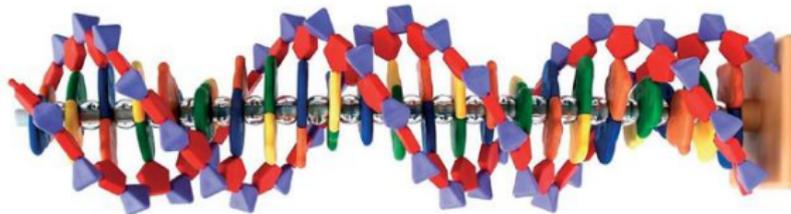


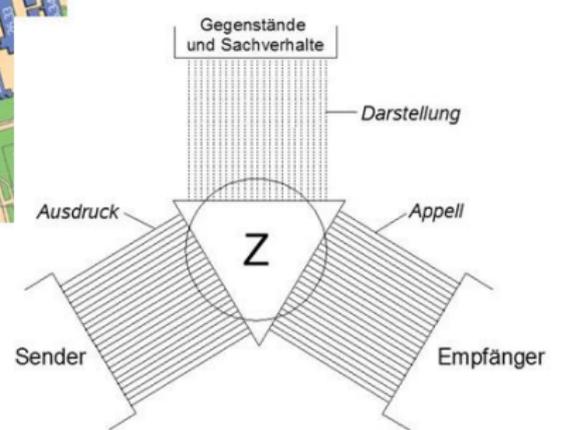
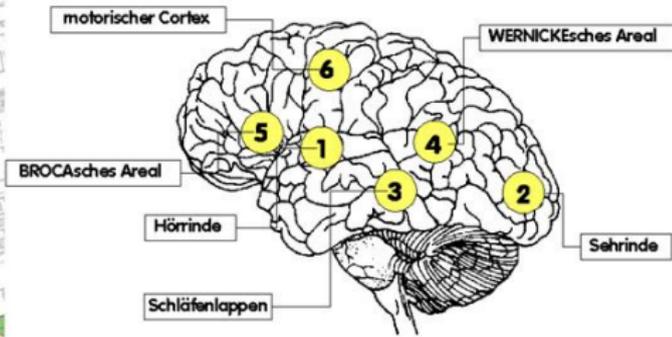
# Einführung in die Computerlinguistik – formale Sprachen

Dozentin: Wiebke Petersen

29.10.2009







# Modell

- künstlich geschaffen
- materiell oder immateriell
- vereinfachtes Abbild
- zweckgerichtet
- Abstraktion
- Repräsentation
- Modellierungsannahmen

# Modell

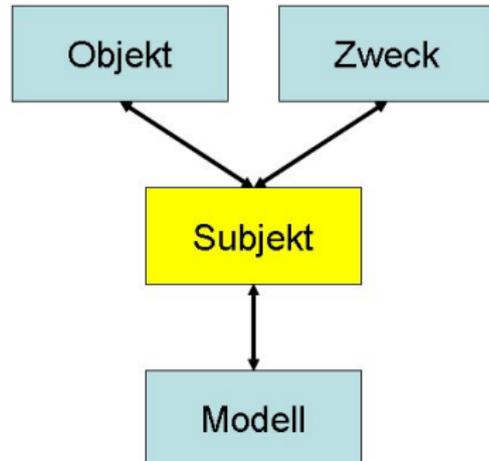
- künstlich geschaffen
- materiell oder immateriell
- vereinfachtes Abbild
- zweckgerichtet
- Abstraktion
- Repräsentation
- Modellierungsannahmen

## Modellierung

Ein **Subjekt** entwirft zu einem **Original** ein **Modell** zu einem bestimmten **Zweck**.

Stachowiak:

- Abbildsmerkmal
- Vereinfachungsmerkmal
- Pragmatisches Merkmal



# Modellierung natürlicher Sprachen

## Formale Sprachen

Formale Sprachen sind Mengen von **Wörtern** (entspricht in natürlichen Sprachen den **Sätzen**), die ihrerseits aus **Zeichen/Symbolen** (in natürlichen Sprachen **Wörtern**) aufgebaut sind. Was in der Menge ist, ist ein “grammatisch korrektes Wort”, alles andere nicht.

# Modellierung natürlicher Sprachen

## Formale Sprachen

Formale Sprachen sind Mengen von **Wörtern** (entspricht in natürlichen Sprachen den **Sätzen**), die ihrerseits aus **Zeichen/Symbolen** (in natürlichen Sprachen **Wörtern**) aufgebaut sind. Was in der Menge ist, ist ein “grammatisch korrektes Wort”, alles andere nicht.

Für “strukturierte” formale Sprachen lassen sich endliche Mengen von Regeln/Grammatiken angeben, die diese beschreiben.

# Modellierung natürlicher Sprachen

## Formale Sprachen

Formale Sprachen sind Mengen von **Wörtern** (entspricht in natürlichen Sprachen den **Sätzen**), die ihrerseits aus **Zeichen/Symbolen** (in natürlichen Sprachen **Wörtern**) aufgebaut sind. Was in der Menge ist, ist ein “grammatisch korrektes Wort”, alles andere nicht.

Für “strukturierte” formale Sprachen lassen sich endliche Mengen von Regeln/Grammatiken angeben, die diese beschreiben.

## Sprachmodell

Formale Sprachen dienen als Modell für natürliche Sprachen.

# Modellierung natürlicher Sprachen

## Formale Sprachen

Formale Sprachen sind Mengen von **Wörtern** (entspricht in natürlichen Sprachen den **Sätzen**), die ihrerseits aus **Zeichen/Symbolen** (in natürlichen Sprachen **Wörtern**) aufgebaut sind. Was in der Menge ist, ist ein “grammatisch korrektes Wort”, alles andere nicht.

Für “strukturierte” formale Sprachen lassen sich endliche Mengen von Regeln/Grammatiken angeben, die diese beschreiben.

## Sprachmodell

Formale Sprachen dienen als Modell für natürliche Sprachen.

Wir gehen davon aus, daß alle natürlichen Sprachen durch endlich viele Regeln beschreibbar sind, da wir sie ansonsten nicht sprechen / verstehen könnten.

# Modellierung natürlicher Sprachen

## Formale Sprachen

Formale Sprachen sind Mengen von **Wörtern** (entspricht in natürlichen Sprachen den **Sätzen**), die ihrerseits aus **Zeichen/Symbolen** (in natürlichen Sprachen **Wörtern**) aufgebaut sind. Was in der Menge ist, ist ein “grammatisch korrektes Wort”, alles andere nicht.

Für “strukturierte” formale Sprachen lassen sich endliche Mengen von Regeln/Grammatiken angeben, die diese beschreiben.

## Sprachmodell

Formale Sprachen dienen als Modell für natürliche Sprachen.

Wir gehen davon aus, daß alle natürlichen Sprachen durch endlich viele Regeln beschreibbar sind, da wir sie ansonsten nicht sprechen / verstehen könnten.

Welche Modellannahmen werden hier implizit gemacht?

# Mengen

## Georg Cantor (1845-1918)

Eine **Menge** ist eine Zusammenfassung beliebiger Objekte, genannt Elemente, zu einer Gesamtheit, wobei keines der Objekte die Menge selbst sein darf. Zwei Mengen sind **gleich**, g.d.w. sie die gleichen Elemente enthalten. Es gibt genau eine Menge, die keine Elemente enthält, die **leere Menge**  $\emptyset$ .



## Mengenbeschreibungen

**explizite Mengendarstellung**  $\{a_1, a_2, \dots, a_n\}$  ist die Menge, die genau die Elemente  $a_1, a_2, \dots, a_n$  enthält.

Beispiel:  $\{2, 3, 4, 5, 6, 7\}$

## Mengenbeschreibungen

**explizite Mengendarstellung**  $\{a_1, a_2, \dots, a_n\}$  ist die Menge, die genau die Elemente  $a_1, a_2, \dots, a_n$  enthält.

Beispiel:  $\{2, 3, 4, 5, 6, 7\}$

**implizite Mengendarstellung**  $\{x|A\}$  ist die Menge, die genau die Objekte  $x$  enthält, auf die die Aussage  $A$  zutrifft.

Beispiel:  $\{x|x \in \mathbb{N} \text{ und } x < 8 \text{ und } 1 < x \}$ ,

$\{x|x \in \mathbb{N} \text{ und } x \text{ ist eine gerade Zahl} \}$

## Mengenbeschreibungen

**explizite Mengendarstellung**  $\{a_1, a_2, \dots, a_n\}$  ist die Menge, die genau die Elemente  $a_1, a_2, \dots, a_n$  enthält.

Beispiel:  $\{2, 3, 4, 5, 6, 7\}$

**implizite Mengendarstellung**  $\{x|A\}$  ist die Menge, die genau die Objekte  $x$  enthält, auf die die Aussage  $A$  zutrifft.

Beispiel:  $\{x|x \in \mathbb{N} \text{ und } x < 8 \text{ und } 1 < x \}$ ,  
 $\{x|x \in \mathbb{N} \text{ und } x \text{ ist eine gerade Zahl} \}$

## Notation

$x \in M$ :  $x$  ist ein **Element** der Menge  $M$  ( $2 \in \{1, 2, 3\}$ ,  $2 \notin \{1, 3, 5\}$ )

$N \subseteq M$ : die Menge  $N$  ist eine **Teilmenge** der Menge  $M$

( $\{2, 3\} \subseteq \{1, 2, 3, 4\}$ )

Hinweise: Die leere Menge ist eine Teilmenge jeder Menge

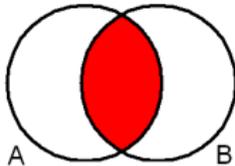
( $\emptyset \subseteq \{1, 2, 3, 4\}$ )

$N \subset M$ : die Menge  $N$  ist eine **echte Teilmenge** der Menge  $M$

( $\{1, 2\} \subset \{1, 2\}$  aber  $\{1, 2\} \not\subset \{1, 2\}$ )

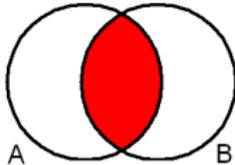
# Mengenoperationen

Schnitt:  $A \cap B$

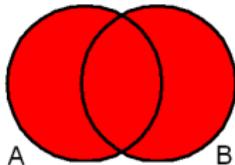


# Mengenoperationen

Schnitt:  $A \cap B$

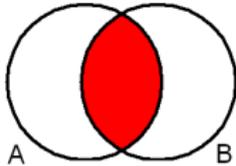


Vereinigung:  $A \cup B$

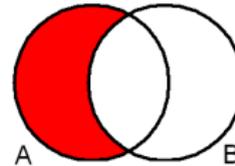


# Mengenoperationen

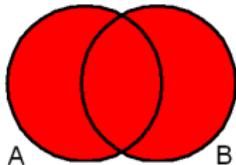
Schnitt:  $A \cap B$



Differenz:  $A \setminus B$

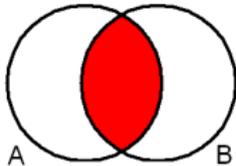


Vereinigung:  $A \cup B$

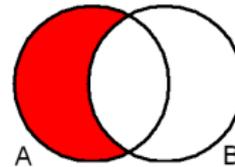


# Mengenoperationen

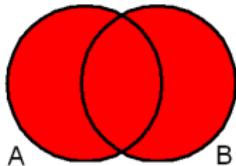
Schnitt:  $A \cap B$



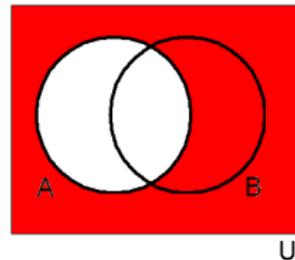
Differenz:  $A \setminus B$



Vereinigung:  $A \cup B$



Komplement (in  $U$ ):  $C_U(A)$



Wenn  $U$  feststeht, dann auch  $\bar{A}$

# Potenzmenge

Die **Potenzmenge** einer Menge  $M$  ist die Menge aller Teilmengen von  $M$ , also  $\mathcal{POT}(M) = \{N \mid N \subseteq M\}$ .

# Potenzmenge

Die **Potenzmenge** einer Menge  $M$  ist die Menge aller Teilmengen von  $M$ , also  $\mathcal{POT}(M) = \{N \mid N \subseteq M\}$ .

Für endliche Mengen gilt: ist  $M$  eine  $n$ -elementige Menge, so ist  $\mathcal{POT}(M)$  eine  $2^n$ -elementige Menge.

$$\begin{array}{l} \{1 \quad 2 \quad 3\} \\ \{1 \quad 2 \quad \quad\} \\ \{1 \quad \quad \quad 3\} \\ \{ \quad 2 \quad 3\} \\ \{1 \quad \quad \quad \quad\} \\ \{ \quad 2 \quad \quad \quad\} \\ \{ \quad \quad \quad 3\} \\ \{ \quad \quad \quad \quad\} \end{array}$$

# Alphabete und Wörter

## Definition

- **Alphabet  $\Sigma$** : nichtleere endliche Menge von **Symbolen / Zeichen**.
- **Wort**: eine endliche Kette/Folge  $x_1 \dots x_n$  von Symbolen/Zeichen eines Alphabets ( $n \geq 0$ ). Das Wort, das aus null Zeichen besteht heißt **leeres Wort** und wird mit  $\epsilon$  bezeichnet.

Die Menge aller Wörter über einem Alphabet  $\Sigma$  bezeichnen wir mit  $\Sigma^*$ .

# Alphabete und Wörter

## Definition

- **Alphabet  $\Sigma$** : nichtleere endliche Menge von **Symbolen / Zeichen**.
- **Wort**: eine endliche Kette/Folge  $x_1 \dots x_n$  von Symbolen/Zeichen eines Alphabets ( $n \geq 0$ ). Das Wort, das aus null Zeichen besteht heißt **leeres Wort** und wird mit  $\epsilon$  bezeichnet.

Die Menge aller Wörter über einem Alphabet  $\Sigma$  bezeichnen wir mit  $\Sigma^*$ .

$\Sigma^+ = \Sigma^* \setminus \{\epsilon\}$  ist die Menge der nichtleeren Wörter.

- **Länge** eines Wortes  $|w|$ : Gesamtzahl der Zeichen eines Wortes  $w$  ( $|abbaca| = 6$ ,  $|\epsilon| = 0$ )

# Leersymbol, leeres Wort und leere Menge

## Vorsicht Verwechslungsgefahr!

Das **Leersymbol**  $\sqcup$  ist ein *Zeichen* des Alphabets, also auch ein Wort der Länge 1.

# Leersymbol, leeres Wort und leere Menge

## Vorsicht Verwechslungsgefahr!

Das **Leersymbol**  $\sqcup$  ist ein *Zeichen* des Alphabets, also auch ein Wort der Länge 1.

Das **leere Wort**  $\epsilon$  ist ein *Wort* der Länge 0.

# Leersymbol, leeres Wort und leere Menge

## Vorsicht Verwechslungsgefahr!

Das **Leersymbol**  $\sqcup$  ist ein *Zeichen* des Alphabets, also auch ein Wort der Länge 1.

Das **leere Wort**  $\epsilon$  ist ein *Wort* der Länge 0.

Die **leere Menge**  $\emptyset$  ist eine *Menge*.

# Übung: Alphabete und Wörter

Sei  $\Sigma = \{a, b, c\}$  ein Alphabet:

- Gib ein Wort der Länge 4 über  $\Sigma$  an.
- Welche der folgenden Ausdrücke sind Wörter über  $\Sigma$  und welche Länge haben sie:  
*'aa', 'caab', 'da'*
- Was ist der Unterschied zwischen  $\Sigma^*$ ,  $\Sigma^+$  und  $\Sigma$ ?
- Wieviele Elemente haben  $\Sigma^*$  und  $\Sigma^+$ ?

# Operationen auf Wörtern

## Definition

*Verkettung / Konkatenation* Die *Konkatenation / Verkettung* zweier Wörter  $u = a_1 a_2 \dots a_n$  und  $v = b_1 b_2 \dots b_m$  mit  $n, m \geq 0$  ist

$$u \circ v = a_1 \dots a_n b_1 \dots b_m$$

*Häufig schreiben wir  $uv$  statt  $u \circ v$ .*

# Operationen auf Wörtern

## Definition

*Verkettung / Konkatenation* Die **Konkatenation / Verkettung** zweier Wörter  $u = a_1 a_2 \dots a_n$  und  $v = b_1 b_2 \dots b_m$  mit  $n, m \geq 0$  ist

$$u \circ v = a_1 \dots a_n b_1 \dots b_m$$

*Häufig schreiben wir  $uv$  statt  $u \circ v$ .*

$$w \circ \epsilon = \epsilon \circ w = w \quad \text{Neutrales Element}$$

$$u \circ (v \circ w) = (u \circ v) \circ w \quad \text{Assoziativität}$$

# Operationen auf Wörtern

## Exponenten

- $w^n$ :  $w$  wird  $n$ -mal mit sich selbst verkettet.
- $w^0 = \epsilon$ :  $w$  wird '0-mal' mit sich selbst verkettet.

# Operationen auf Wörtern

## Exponenten

- $w^n$ :  $w$  wird  $n$ -mal mit sich selbst verkettet.
- $w^0 = \epsilon$ :  $w$  wird '0-mal' mit sich selbst verkettet.

## Umkehrung

- Die **Umkehrung** eines Wortes  $w$  wird mit  $w^R$  bezeichnet.  
 $(abcd)^R = dcba$ .
- Ein Wort  $w$ , für das  $w = w^R$  gilt, heißt **Palindrom**.

(madam, reliefpfeiler, otto, anna, ...)

# Übung: Operationen auf Wörtern

Seien  $w = abc$  und  $v = bcc$  Wörter, berechne:

- $w \circ v$
- $((w^R \circ v)^R)^2$
- $w \circ (v^R \circ w^3)^0$

# Formale Sprache

## Definition

Eine *formale Sprache*  $L$  ist eine Menge von Wörtern über einem Alphabet  $\Sigma$ , also  $L \subseteq \Sigma^*$ .

# Formale Sprache

## Definition

Eine *formale Sprache*  $L$  ist eine Menge von Wörtern über einem Alphabet  $\Sigma$ , also  $L \subseteq \Sigma^*$ .

Beispiele:

- Sprache  $L_{rom}$  der gültigen römischen Zahldarstellungen über dem Alphabet

# Formale Sprache

## Definition

Eine *formale Sprache*  $L$  ist eine Menge von Wörtern über einem Alphabet  $\Sigma$ , also  $L \subseteq \Sigma^*$ .

Beispiele:

- Sprache  $L_{rom}$  der gültigen römischen Zahldarstellungen über dem Alphabet  $\Sigma_{rom} = \{I, V, X, L, C, D, M\}$ .

# Formale Sprache

## Definition

Eine *formale Sprache*  $L$  ist eine Menge von Wörtern über einem Alphabet  $\Sigma$ , also  $L \subseteq \Sigma^*$ .

Beispiele:

- Sprache  $L_{rom}$  der gültigen römischen Zahldarstellungen über dem Alphabet  $\Sigma_{rom} = \{I, V, X, L, C, D, M\}$ .
- Sprache  $L_{Mors}$  der Buchstaben des lateinischen Alphabets dargestellt im Morsecode.

# Formale Sprache

## Definition

Eine *formale Sprache*  $L$  ist eine Menge von Wörtern über einem Alphabet  $\Sigma$ , also  $L \subseteq \Sigma^*$ .

Beispiele:

- Sprache  $L_{rom}$  der gültigen römischen Zahldarstellungen über dem Alphabet  $\Sigma_{rom} = \{I, V, X, L, C, D, M\}$ .
- Sprache  $L_{Mors}$  der Buchstaben des lateinischen Alphabets dargestellt im Morsecode.  $L_{Mors} = \{ \cdot -, - \dots, \dots, - - \dots \}$

# Formale Sprache

## Definition

Eine *formale Sprache*  $L$  ist eine Menge von Wörtern über einem Alphabet  $\Sigma$ , also  $L \subseteq \Sigma^*$ .

Beispiele:

- Sprache  $L_{rom}$  der gültigen römischen Zahldarstellungen über dem Alphabet  $\Sigma_{rom} = \{I, V, X, L, C, D, M\}$ .
- Sprache  $L_{Mors}$  der Buchstaben des lateinischen Alphabets dargestellt im Morsecode.  $L_{Mors} = \{ \cdot -, - \cdots, \dots, - - \cdots \}$
- Sprache  $L_{pal}$  der Palindrome im deutschen Duden  
 $L_{pal} = \{ \text{Madam, reliefpfeiler, } \dots \}$

# Formale Sprache

## Definition

Eine **formale Sprache**  $L$  ist eine Menge von Wörtern über einem Alphabet  $\Sigma$ , also  $L \subseteq \Sigma^*$ .

Beispiele:

- Sprache  $L_{rom}$  der gültigen römischen Zahldarstellungen über dem Alphabet  $\Sigma_{rom} = \{I, V, X, L, C, D, M\}$ .
- Sprache  $L_{Mors}$  der Buchstaben des lateinischen Alphabets dargestellt im Morsecode.  $L_{Mors} = \{ \cdot -, - \cdots, \dots, - - \cdots \}$
- Sprache  $L_{pal}$  der Palindrome im deutschen Duden  
 $L_{pal} = \{ \text{Madam, reliefpfeiler, } \dots \}$
- Leere Menge

# Formale Sprache

## Definition

Eine **formale Sprache**  $L$  ist eine Menge von Wörtern über einem Alphabet  $\Sigma$ , also  $L \subseteq \Sigma^*$ .

Beispiele:

- Sprache  $L_{rom}$  der gültigen römischen Zahldarstellungen über dem Alphabet  $\Sigma_{rom} = \{I, V, X, L, C, D, M\}$ .
- Sprache  $L_{Mors}$  der Buchstaben des lateinischen Alphabets dargestellt im Morsecode.  $L_{Mors} = \{\cdot-, -\dots, \dots, --\dots\}$
- Sprache  $L_{pal}$  der Palindrome im deutschen Duden  
 $L_{pal} = \{\text{Madam, reliefpfeiler}, \dots\}$
- Leere Menge
- Menge der Wörter der Länge 13 über dem Alphabet  $\{a, b, c\}$

# Formale Sprache

## Definition

Eine **formale Sprache**  $L$  ist eine Menge von Wörtern über einem Alphabet  $\Sigma$ , also  $L \subseteq \Sigma^*$ .

Beispiele:

- Sprache  $L_{rom}$  der gültigen römischen Zahldarstellungen über dem Alphabet  $\Sigma_{rom} = \{I, V, X, L, C, D, M\}$ .
- Sprache  $L_{Mors}$  der Buchstaben des lateinischen Alphabets dargestellt im Morsecode.  $L_{Mors} = \{\cdot-, -\dots, \dots, --\dots\}$
- Sprache  $L_{pal}$  der Palindrome im deutschen Duden  
 $L_{pal} = \{\text{Madam, reliefpfeiler, \dots}\}$
- Leere Menge
- Menge der Wörter der Länge 13 über dem Alphabet  $\{a, b, c\}$
- Sprache der syntaktisch wohlgeformten Java-Programme

# Formale Sprache

## Definition

Eine **formale Sprache**  $L$  ist eine Menge von Wörtern über einem Alphabet  $\Sigma$ , also  $L \subseteq \Sigma^*$ .

Beispiele:

- Sprache  $L_{rom}$  der gültigen römischen Zahldarstellungen über dem Alphabet  $\Sigma_{rom} = \{I, V, X, L, C, D, M\}$ .
- Sprache  $L_{Mors}$  der Buchstaben des lateinischen Alphabets dargestellt im Morsecode.  $L_{Mors} = \{\cdot-, -\cdots, \dots, -\cdots\}$
- Sprache  $L_{pal}$  der Palindrome im deutschen Duden  
 $L_{pal} = \{\text{Madam, reliefpfeiler, \dots}\}$
- Leere Menge
- Menge der Wörter der Länge 13 über dem Alphabet  $\{a, b, c\}$
- Sprache der syntaktisch wohlgeformten Java-Programme
- Deutsch?

# Operationen auf Sprachen

Seien  $L \subseteq \Sigma^*$  und  $K \subseteq \Sigma^*$  zwei Sprachen über dem Alphabet  $\Sigma$ , dann entstehen durch die Verknüpfung mit Mengenoperatoren neue Sprachen über  $\Sigma$ :

$$K \cup L, K \cap L, K \setminus L$$

Die Verkettung von Wörtern kann ausgedehnt werden auf die Verkettung von Sprachen:

$$K \circ L := \{v \circ w \in \Sigma^* \mid v \in K, w \in L\}$$

Beispiel: Sei  $K = \{abb, a\}$  und  $L = \{bbb, ab\}$

- $K \circ L =$

# Operationen auf Sprachen

Seien  $L \subseteq \Sigma^*$  und  $K \subseteq \Sigma^*$  zwei Sprachen über dem Alphabet  $\Sigma$ , dann entstehen durch die Verknüpfung mit Mengenoperatoren neue Sprachen über  $\Sigma$ :

$$K \cup L, K \cap L, K \setminus L$$

Die Verkettung von Wörtern kann ausgedehnt werden auf die Verkettung von Sprachen:

$$K \circ L := \{v \circ w \in \Sigma^* \mid v \in K, w \in L\}$$

Beispiel: Sei  $K = \{abb, a\}$  und  $L = \{bbb, ab\}$

- $K \circ L = \{abbbbbb, abbab, abbb, aab\}$  und  
 $L \circ K =$

# Operationen auf Sprachen

Seien  $L \subseteq \Sigma^*$  und  $K \subseteq \Sigma^*$  zwei Sprachen über dem Alphabet  $\Sigma$ , dann entstehen durch die Verknüpfung mit Mengenoperatoren neue Sprachen über  $\Sigma$ :

$$K \cup L, K \cap L, K \setminus L$$

Die Verkettung von Wörtern kann ausgedehnt werden auf die Verkettung von Sprachen:

$$K \circ L := \{v \circ w \in \Sigma^* \mid v \in K, w \in L\}$$

Beispiel: Sei  $K = \{abb, a\}$  und  $L = \{bbb, ab\}$

- $K \circ L = \{abbbbbb, abbab, abbb, aab\}$  und  
 $L \circ K = \{bbbabb, bbba, ababb, aba\}$
- $K \circ \emptyset =$

# Operationen auf Sprachen

Seien  $L \subseteq \Sigma^*$  und  $K \subseteq \Sigma^*$  zwei Sprachen über dem Alphabet  $\Sigma$ , dann entstehen durch die Verknüpfung mit Mengenoperatoren neue Sprachen über  $\Sigma$ :

$$K \cup L, K \cap L, K \setminus L$$

Die Verkettung von Wörtern kann ausgedehnt werden auf die Verkettung von Sprachen:

$$K \circ L := \{v \circ w \in \Sigma^* \mid v \in K, w \in L\}$$

Beispiel: Sei  $K = \{abb, a\}$  und  $L = \{bbb, ab\}$

- $K \circ L = \{abbbbb, abbab, abbb, aab\}$  und  
 $L \circ K = \{bbbabb, bbba, ababb, aba\}$
- $K \circ \emptyset = \emptyset$
- $K \circ \{\epsilon\} =$

# Operationen auf Sprachen

Seien  $L \subseteq \Sigma^*$  und  $K \subseteq \Sigma^*$  zwei Sprachen über dem Alphabet  $\Sigma$ , dann entstehen durch die Verknüpfung mit Mengenoperatoren neue Sprachen über  $\Sigma$ :

$$K \cup L, K \cap L, K \setminus L$$

Die Verkettung von Wörtern kann ausgedehnt werden auf die Verkettung von Sprachen:

$$K \circ L := \{v \circ w \in \Sigma^* \mid v \in K, w \in L\}$$

Beispiel: Sei  $K = \{abb, a\}$  und  $L = \{bbb, ab\}$

- $K \circ L = \{abbbbb, abbab, abbb, aab\}$  und  
 $L \circ K = \{bbbabb, bbba, ababb, aba\}$
- $K \circ \emptyset = \emptyset$
- $K \circ \{\epsilon\} = K$
- $K^2 =$

# Operationen auf Sprachen

Seien  $L \subseteq \Sigma^*$  und  $K \subseteq \Sigma^*$  zwei Sprachen über dem Alphabet  $\Sigma$ , dann entstehen durch die Verknüpfung mit Mengenoperatoren neue Sprachen über  $\Sigma$ :

$$K \cup L, K \cap L, K \setminus L$$

Die Verkettung von Wörtern kann ausgedehnt werden auf die Verkettung von Sprachen:

$$K \circ L := \{v \circ w \in \Sigma^* \mid v \in K, w \in L\}$$

Beispiel: Sei  $K = \{abb, a\}$  und  $L = \{bbb, ab\}$

- $K \circ L = \{abbbb, abbab, abbb, aab\}$  und  
 $L \circ K = \{bbbabb, bbba, ababb, aba\}$
- $K \circ \emptyset = \emptyset$
- $K \circ \{\epsilon\} = K$
- $K^2 = K \circ K = \{abbabb, abba, aabb, aa\}$

# Hausaufgaben

(Abgabe bis zum 10.11.2009; für den BN: 2 aus 5)

Sei  $K = \{aa, aaa, ba\}$ ,  $L = \{bb, aa\}$

- 1 Geben sie die Sprachen  $K \circ L$ ,  $L \circ K$ ,  $\{\epsilon\} \circ L$ ,  $\{\epsilon\} \circ \emptyset$  und  $K \circ \emptyset$  an.
- 2 Geben sie die Sprache  $L^3$  an.
- 3 Geben sie die Sprache  $K \setminus L$  an.
- 4 Geben sie eine implizite Mengendarstellung der Sprache  $K \circ L$  an.
- 5 Wie unterscheiden sich die Sprachen  $L^*$  und  $L^+$ ?