
I.2. Grundlagen von Programmiersprachen

- **1. Der Begriff „Informatik“**
- **2. Syntax und Semantik von Programmiersprachen**

1. Der Begriff „Informatik“

- **"Informatik"** = *Kunstwort* aus *Information* und *Mathematik*
 - Wissenschaft der Informationsverarbeitung mit großer Nähe zur Mathematik
- **Hauptaufgabe der Informatik**
 - *Entwicklung formaler, maschinell ausführbarer Verfahren* zur Lösung von Problemen der Informationsverarbeitung
- **Forderung der Durchführbarkeit mittels einer Maschine:**
 - Informationen müssen als *maschinell verarbeitbare Daten* dargestellt werden
 - Lösungsverfahren müssen bis *ins Detail* formal beschrieben werden.

Algorithmus

- **Ein Algorithmus ist ein Verfahren, welches**
 - in einem **endlichen** Text niedergelegt werden muss
 - **effektiv** (durch eine **Maschine**) **ausgeführt** werden kann
 - aus (direkt maschinell ausführbaren) Elementaroperationen besteht und **eindeutig** festlegt, welche Elementaroperation als nächstes auszuführen ist (**Determinismus**)
 - **Ein- und Ausgabe** ermöglicht, wobei jeder Eingabe genau eine Ausgabe zugeordnet wird (**Determiniertheit**)

- **Anzahl und Ausführungszeit der Elementaroperationen sind beschränkt.**

- **Ein Algorithmus (Programm) wird durch eine Maschine schrittweise ausgeführt**
 - Die ausführende Instanz muss die Vorschrift **interpretieren** und **korrekt** ausführen.
 - Ein Algorithmus **terminiert**, wenn er nach endlich vielen Schritten abbricht.

Deterministischer Algorithmus

Berechnung von $|x-y|$

1. Lies Eingaben x und y .
2. Falls $x \leq y$: Weiter mit Schritt 3.
Falls $x > y$: Weiter mit Schritt 4.
3. Berechne $a = y - x$.
Weiter mit Schritt 5.
4. Berechne $a = x - y$.
5. Gib a aus.

Indeterministischer Algorithmus

Berechnung von $|x-y|$

1. Lies Eingaben x und y .
Weiter mit Schritt 2 oder Schritt 3.
2. Berechne $a = x - y$.
Weiter mit Schritt 4.
3. Berechne $a = y - x$.
4. Falls $a \geq 0$: Gib a aus.
Falls $a < 0$: Gib $-a$ aus.

Fragen

- **Wie kann man aus einer Lösungsidee einen Algorithmus konstruieren?**
 - "schrittweise Programmentwicklung"

- **Wie beweist man, dass ein Algorithmus tatsächlich das tut, was er tun soll?**
 - Verifikation: partielle Korrektheit
 - Terminierung

- **Wie "gut" ist ein Algorithmus?**
 - Speicherverbrauch, benötigte Zeit (*Effizienz*)
 - Aufwandsabschätzungen

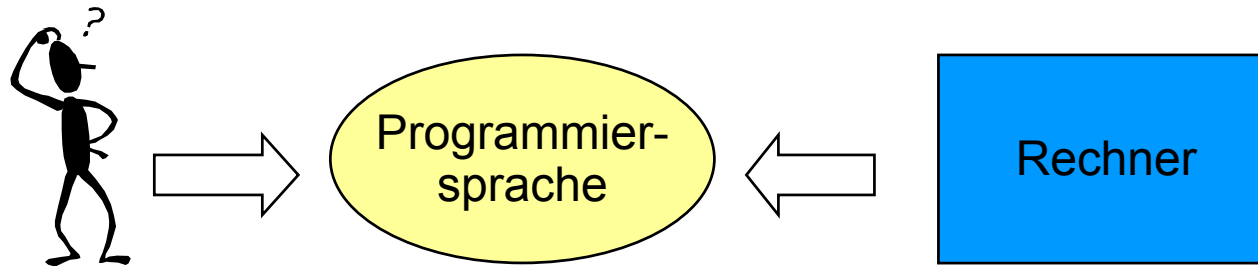
2. Syntax & Semantik von Programmiersprachen

Ein erstes Java-Programm:

```
public class Rechnung {  
  
    public static void main (String [] arguments) {  
  
        int x, y;  
        x = 10;  
        y = 23 * 33 + 3 * 7 * (5 + 6);  
        System.out.print ("Das Resultat ist ");  
        System.out.println (x + y);  
  
    }  
  
}
```

Programmiersprachen

- Die Programmiersprache bildet die **Schnittstelle** zwischen Mensch und Rechner



Beide haben unterschiedliche Anforderungen

- **Mensch**

- ◆ Erlernbarkeit
- ◆ Lesbarkeit
- ◆ Ausdrucksstärke

Höhere Programmiersprachen

A yellow thought bubble with a tail pointing towards the human requirements list, containing the text 'Höhere Programmiersprachen'.

- **Rechner**

- ◆ einfaches Übersetzen in Maschinentersprache
- ◆ Generierung von effizientem Code

Maschinentersprachen

A yellow thought bubble with a tail pointing towards the computer requirements list, containing the text 'Maschinentersprachen'.

Kenntnis verschiedener Sprachen

- **Eigene Ideen bei der Software-Entwicklung können besser ausgedrückt werden**
- **Nötig, um in konkreten Projekten geeignete Sprache auszuwählen**
- **Erleichtert das Erlernen weiterer Programmiersprachen**
- **Nötig für den Entwurf neuer Programmiersprachen**

Übersicht

Imperative Sprachen

- Folge von nacheinander ausgeführten Anweisungen

■ Prozedurale Sprachen

- Variablen, Zuweisungen, Kontrollstrukturen

■ Objektorientierte Sprachen

- Objekte und Klassen
- ADT und Vererbung

Deklarative Sprachen

- Spezifikation dessen, was berechnet werden soll
- Festlegung, wie Berechnung verläuft durch Compiler

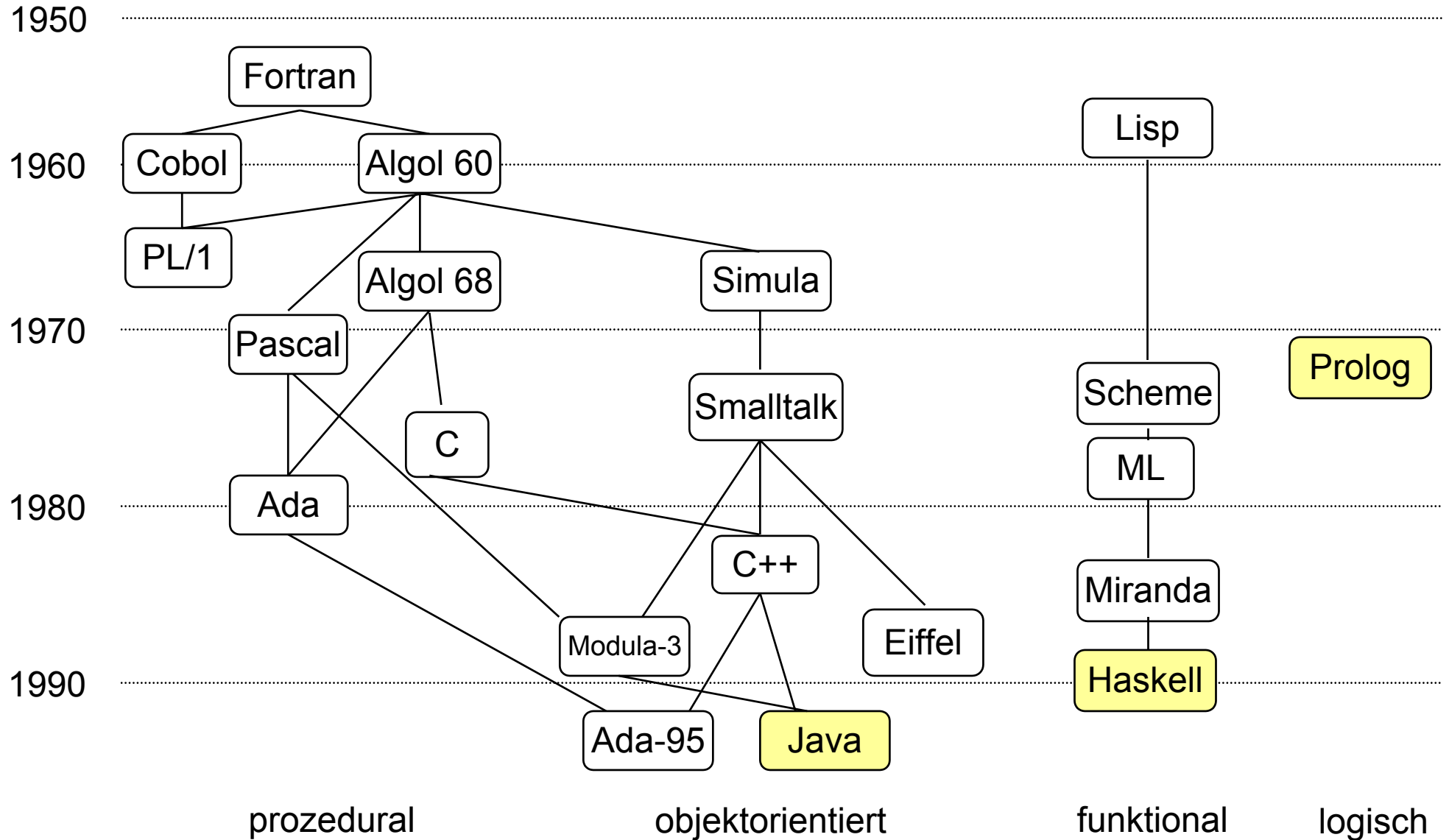
■ Funktionale Sprachen

- keine Seiteneffekte
- Rekursion

■ Logische Sprachen

- Regeln zur Definition von Relationen

Wichtige Programmiersprachen



Programmiersprachen - Definition

- Programmiersprachen sind Sprachen, deren Syntax und Semantik genau festgelegt ist.

- **Syntax:**
 - Definition aller *zulässigen Wörter / Programme*, die in einer Sprache formuliert werden können

- **Semantik:**
 - *Bedeutung* der zulässigen Wörter / Programme
 - Syntaktisch *falsche* Wörter / Programme haben *keine* Semantik

Alphabet, formale Sprache

■ Alphabet

- **nichtleere endliche** Menge von Zeichen („Buchstaben“, Symbolen)

■ Wort über einem Alphabet

- **endliche Folge** von Buchstaben, die auch **leer** sein kann (ϵ leere Wort)
- A^* bezeichnet die **Menge aller Wörter** über dem Alphabet A (inkl. dem leeren Wort)

■ Formale Sprache

- Sei A ein Alphabet. Eine (formale) Sprache (über A) ist **eine beliebige Teilmenge von A^*** .

■ Endliche Beschreibungsvorschrift für unendliche Sprachen

- **Grammatik**, die Sprache erzeugt, oder **Automat**, der Sprache erkennt

Beispiele

■ Beispiel 1

- $A_1 = \{0, 1\}$, $A_1^* = \{\varepsilon, 0, 1, 01, 10, 11, 000, 100, \dots\}$
- $L = \{0, 1, 10, 11, 100, 101, \dots\} \subseteq A_1^*$, die Menge der Binärdarstellungen natürlicher Zahlen (mit Null, ohne führende Nullen)

■ Beispiel 2

- $A_2 = \{(\, , \, +, \, -, \, *, \, /, \, a\}$, $A_2^* = \{\varepsilon, (\,), (\, +\, -\, a), (a^*a), \dots\}$
- die Sprache der korrekt geklammerten Ausdrücke $EXPR \subseteq A_2^*$:
 $EXPR = \{(((a))), (a + a), (a - a)^*a + a / (a + a) - a, \dots\}$

Grammatik - informell

- Definiert *Regeln*, die festlegen, welche Wörter über einem *Alphabet* zur Sprache gehören und welche nicht.
- Beispiel: Grammatik für "Hund-Katze-Sätze"

1	Satz	→	Subjekt Prädikat Objekt
2	Subjekt	→	Artikel Attribut Substantiv
3	Artikel	→	ϵ
4	Artikel	→	der
5	Artikel	→	die
6	Artikel	→	das
7	Attribut	→	ϵ
8	Attribut	→	Adjektiv
9	Attribut	→	Adjektiv Attribut
10	Adjektiv	→	kleine
11	Adjektiv	→	bissige
12	Adjektiv	→	große
13	Substantiv	→	Hund
14	Substantiv	→	Katze
15	Prädikat	→	jagt
16	Objekt	→	Artikel Attribut Substantiv

■ Grammatik für "Hund-Katze-Sätze"

- durch diese Grammatik können z.B. die folgenden Sätze gebildet (abgeleitet) werden
 - ◆ "der kleine bissige Hund jagt die große Katze"
 - ◆ "die kleine Katze jagt der bissige Hund"
 - ◆ "das große Katze jagt der kleine große bissige kleine Katze"
- folgende "Sätze" werden nicht durch diese Grammatik gebildet
 - ◆ "die Katze der Hund"
 - ◆ "Katze und Hund"
 - ◆ "der Hund jagt die Katze die jagt Hund"

Grammatik - Definition - 1

■ Definition:

- Eine Grammatik G ist definiert durch ein ***Viertupel*** (N, T, P, S)

■ **N**: endliche Menge der ***Nichtterminalsymbole*** (*Variablen*)

- sind Symbole für syntaktische ***Abstraktionen***
- **Beispiel**: Satz, Subjekt, Prädikat, Objekt, Artikel, Attribut, Substantiv, Adjektiv
- kommen nicht in den Wörtern der Sprache vor
- werden durch Anwendung der ***Produktionsregeln*** solange ersetzt, bis nur noch Terminalsymbole übrig sind

■ **T**: endl. Menge der ***Terminalsymbole***, *disjunkt* mit **N**: $N \cap T = \emptyset$

- sind Zeichen des Alphabets, aus denen die Wörter der Sprache bestehen
- **Beispiel**: der, die, das, kleine, bissige, große, Hund, Katze, jagt

Grammatik - Definition - 2

■ P: endliche Menge von *Produktionsregeln* $x \rightarrow y$

- Regel $x \rightarrow y$ bedeutet, dass das Teilwort x durch das Teilwort y ersetzt werden kann
- $x \in V^* N V^*$, $y \in V^*$, wobei $V = N \cup T$ (Vokabular). D.h.: sowohl x als auch y können beliebige Nichtterminal- und Terminalsymbole enthalten, x enthält mindestens ein Nichtterminal.
- **Beispiel:** *Prädikat* \rightarrow *jagt*
der kleine bissige Hund Prädikat Objekt \Rightarrow
der kleine bissige Hund *jagt* Objekt

■ S: das *Startsymbol*

- ist ein spezielles Nichtterminalsymbol aus N , aus dem *alle Wörter* der Sprache mit Hilfe der Grammatik erzeugt werden
- **Beispiel:** Satz

Grammatik - Definition - 3

■ Ableitung

- Ableitungsprozess ist eine Relation " \Rightarrow " auf V^*
- Für $u, v, y \in V^*$ und $x \in V^*NV^*$ gilt
 - ◆ $uxv \Rightarrow uyv$ genau dann, wenn $(x \rightarrow y) \in P$

■ Die von der Grammatik **G** *erzeugte Sprache* ist:

- $L(G) = \{ w \mid w \in T^*, S \Rightarrow \dots \Rightarrow w \}$

w ist ableitbar aus dem Startsymbol

- D.h.: Jedes durch Anwendung der Regeln aus S erzeugbare Wort, **das nur aus Terminalsymbolen besteht**, gehört zu der Sprache $L(G)$
- zwei Grammatiken heißen **äquivalent**, wenn sie dieselbe Sprache erzeugen

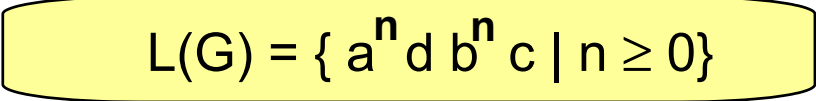
Kontextfreie Grammatik / Sprache

- **Produktionsregeln:** $A \rightarrow y$ $A \in N, y \in V^*$
d.h.: Links steht genau ein Nichtterminalsymbol
- **Wichtigste Klasse zur formalen Beschreibung der Syntax von Programmiersprachen.**
- **Es ist möglich, Automaten zu bauen, die Wörter einer kontextfreien Sprache erkennen (*Wortproblem*) und ihre syntaktische Struktur analysieren (Compilerbau)**
- **Notationen zur Darstellung kontextfreier Grammatiken**
 - *Syntaxdiagramme*
 - *Extended Backus-Naur-Form (EBNF)*

Grammatik - Beispiel

■ Sei $G = (N, T, P, S)$ mit

- $N = \{A, B\}$
- $T = \{a, b, c, d\}$
- $P = \left\{ \begin{array}{l} A \rightarrow aBbc, \\ B \rightarrow aBb, \\ aBb \rightarrow d \end{array} \right\}$
- $S = A$


$$L(G) = \{ a^n d b^n c \mid n \geq 0 \}$$

- G ist keine kontextfreie Grammatik, da die dritte Produktionsregel auf der linken Seite mehr als nur das Nichtterminalsymbol B enthält.

■ Ersetzt man in G die Produktionen P durch P' , dann ist G' kontextfrei. Es gilt $L(G) = L(G')$

- $P' = \left\{ \begin{array}{l} A \rightarrow Bc, \\ B \rightarrow aBb, \\ B \rightarrow d \end{array} \right\}$

■ EBNF (Extended Backus-Naur-Form)

- kompaktere Repräsentation kontextfreier Grammatiken
- BNF erstmals benutzt zur Definition der Sprache *Algol-60*
- **EBNF-Notation**
 - ◆ = „definiert als“
 - ◆ (...|...) genau eine Alternative aus der Klammer muss kommen
 - ◆ [...] Inhalt der Klammer kann kommen oder nicht
 - ◆ { ... } Inhalt der Klammer kann n-fach kommen, $n \geq 0$
 - ◆ Terminalsymbole werden in " " eingeschlossen

Beispiel - Grammatik

1	Satz	→	Subjekt Prädikat Objekt
2	Subjekt	→	Artikel Attribut Substantiv
3	Artikel	→	ϵ
4	Artikel	→	der
5	Artikel	→	die
6	Artikel	→	das
7	Attribut	→	ϵ
8	Attribut	→	Adjektiv
9	Attribut	→	Adjektiv Attribut
10	Adjektiv	→	kleine
11	Adjektiv	→	bissige
12	Adjektiv	→	große
13	Substantiv	→	Hund
14	Substantiv	→	Katze
15	Prädikat	→	jagt
16	Objekt	→	Artikel Attribut Substantiv

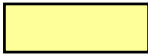

Beispiel in EBNF

- Unsere einfache Grammatik für "Hund-Katze-Sätze" sieht in EBNF folgendermaßen aus:

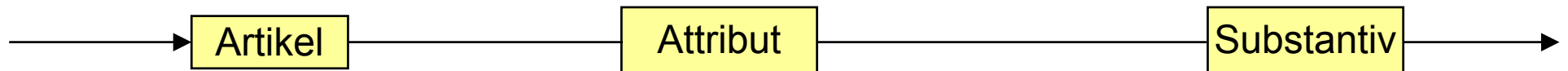
Satz	=	Subjekt Prädikat Objekt
Subjekt	=	Artikel Attribut Substantiv
Artikel	=	[("der" "die" "das")]
Attribut	=	{ Adjektiv }
Adjektiv	=	("kleine" "bissige" "große")
Substantiv	=	("Hund" "Katze")
Prädikat	=	"jagt"
Objekt	=	Artikel Attribut Substantiv

Syntaxdiagramme - 1

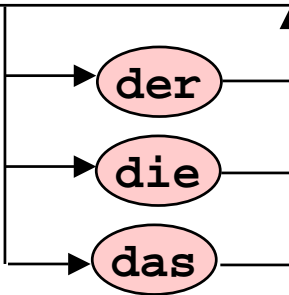
■ Syntaxdiagramme (beschreiben Produktionen *grafisch*)

- Nichtterminalsymbole sind Rechtecke 
- Terminalsymbole sind rund / oval 

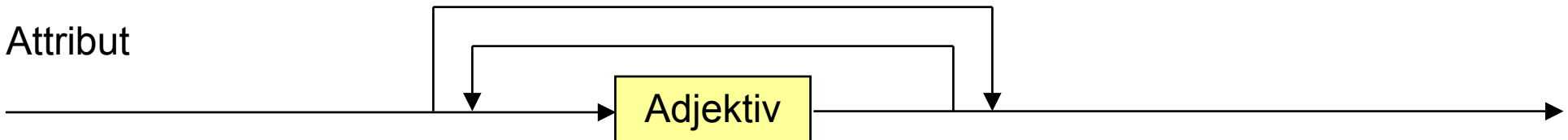
Subjekt



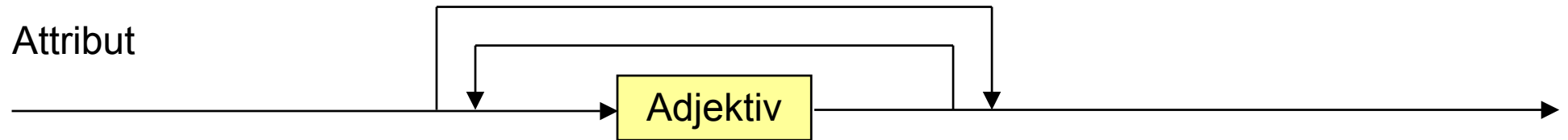
Artikel



Attribut



Syntaxdiagramme - 2



Alternative: **Rekursives** Syntaxdiagramm

