

**"Grammatik,
die sogar Könige zu kontrollieren weiß...,"**
– aus Molière, *Les Femmes Savantes* (1672), 2. Akt

Syntax von Programmiersprachen

Prof. Dr. Martin Wirsing

in Zusammenarbeit mit
Michael Barth, Philipp Meier und Gefei Zhang

10/04

Ziele

- Zwei Standards zur Definition der Syntax von Programmiersprachen kennen lernen:
 - Backus-Naur-Form (BNF)
 - Syntaxdiagramme

Syntax von Programmiersprachen und Syntaxdiagramme

▪ Beispiel für eine Grammatik

Als Syntaxdiagramm:

```
graph LR; Satz --> Subjekt; Satz --> Prädikat; Satz --> Objekt;
```

In BNF-Form: Satz = Subjekt Prädikat Objekt

- Das Syntaxdiagramm und die EBNF (*erweiterte Backus-Naur-Form*) erlauben das Bilden folgender korrekter Sätze:

- *Ein Programmierer schreibt ein Programm.*
 - *Ein Programmierer* Subjekt
 - *schreibt* Prädikat
 - *ein Programm* Objekt

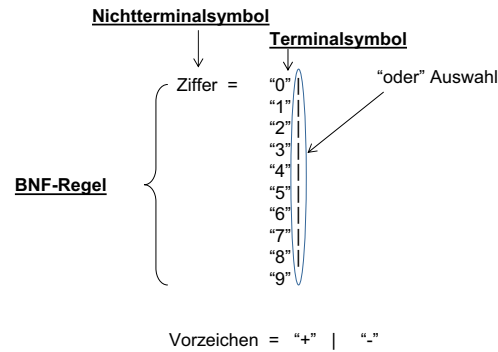
- *Ein Student liest einen Text.*
Dieser Satz ist syntaktisch korrekt.

Syntax von Programmiersprachen und Syntaxdiagramme

- Die **BNF (Backus-Naur-Form)**, benannt nach **John Backus** und **Peter Naur**, wurde erstmals zur Beschreibung der Syntax von Algol 60 verwendet.
- Heute ist die BNF (in notationellen Varianten) die Standardbeschreibungstechnik für Programmiersprachen.
- Wir verwenden in der Vorlesung die „erweiterte Backus-Naur-Form“ EBNF.
- Auch die Syntax von Java wird in der Backus-Naur-Form beschrieben.

Backus-Naur-Form

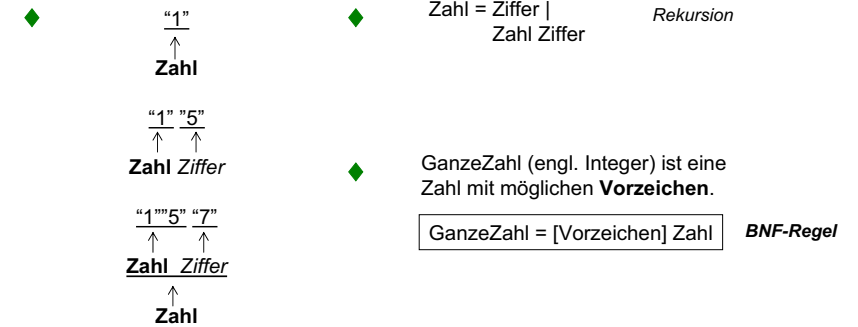
Beispiel: EBNF für Ziffern



Backus-Naur-Form

Zahl ist eine nicht-leere Folge von Ziffern

Zahlen werden also durch **Aneinanderhängen von Zahlen und Ziffern** gebildet. Spezielle Beispiele für Zahlen sind:



Backus-Naur-Form

Wir unterscheiden 2 Arten von Symbolen:

- **Nichtterminalsymbole** stehen für Begriffe, die durch **BNF-Regeln** erklärt werden (z.B. Ziffer, Zahl, ...)
- **Terminalsymbole** (geschrieben in Anführungszeichen) stehen für Symbole und Namen, die so in den Programmtext übernommen werden (z.B. "0", "1", "+", ...)

Jede BNF-Regel hat die Form:

A = Ausdruck

wobei

A ein Nichtterminalsymbol ist und ein **Ausdruck** gebildet wird aus:

- Terminal- und Nichtterminalsymbolen
- Operatoren zum Bilden von Ausdrücken

Auswahl E1 | E2 für "E1 oder E2"

Sequenzielle Komposition E1 E2 (direkt hintereinander schreiben) für "E2 folgt direkt auf E1"

Option: [E1] für "E1 kann 1-mal oder 0-mal (d.h. nicht) vorkommen"

Wie erhält man aus der Grammatik korrekte Wörter?

Ist +31 eine GanzeZahl?

Wir bilden folgende Ableitung:

GanzeZahl	→ (rechte Seite der Def. von GanzeZahl)
[Vorzeichen] Zahl	→ Ausführen des Operators []
Vorzeichen Zahl	→ (Ersetzen von Vorzeichen durch rechte Seite der Def.)
("+" "-") Zahl	→ (Ausführen der Auswahl)
"+" Zahl	→ (Def. von Zahl)
"+" (Ziffer Zahl Ziffer)	→ (Ausführen von)
"+" (Zahl Ziffer)	→ (Def. von Zahl)
"+" ((Ziffer Zahl Ziffer) Ziffer)	→ (Auswahl)
"+" Ziffer Ziffer	→ (Def. von Ziffer)
"+"("0" "1" "..." "9") Ziffer	→ (mehrfache Auswahl)
"+" "3" Ziffer	→ (Def. von Ziffer)
"+" "3" ("0" "1" "..." "9")	→ (mehrfache Auswahl)
"+" "3" "1"	

Beispiel: Bezeichner

Ein **Bezeichner** besteht aus einer nichtleeren Folge von Buchstaben oder Ziffern, beginnend mit einem Buchstaben.

Bezeichner sind z.B. A, A2D2, Wirsing
Keine Bezeichner sind 007, 1B, F.D.P (Punkte sind keine Buchstaben.)

EBNF-Grammatik:

Buchstabe = "A" |
 "B" |
 ...
 "Z" |
 "a" |
 ...
 "z"
Buzi = Buchstabe |
 Ziffer
Bezeichner = Buchstabe {Buzi}

Syntaxdiagramme

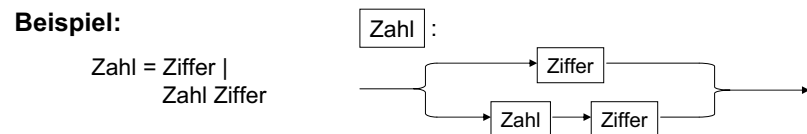
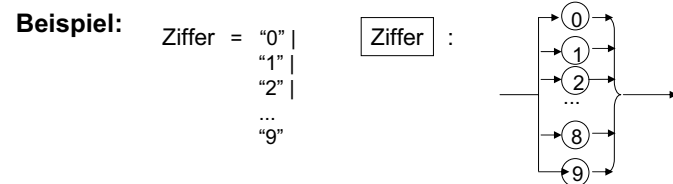
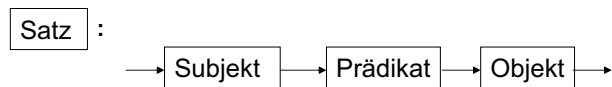
Ein **Syntaxdiagramm** ist ein einfacher grafischer Formalismus zur Beschreibung der Syntax von Programmen.

Ein **Syntaxdiagramm** erklärt (wie eine BNF-Grammatik) einen syntaktischen Begriff.

Es besteht aus Rechtecken, Ovalen und Pfeilen.

- Nichtterminale stehen in Rechtecken
- Terminale stehen in Ovalen
- Pfeile führen von einem Sprachelement zum anderen
- Jedes Syntaxdiagramm besitzt genau einen Eingangs- und genau einen Ausgangspfeil.

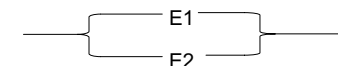
Beispiele für Syntaxdiagramme



Korrespondenz von Syntaxdiagrammen und BNF

Jeder BNF-Operator lässt sich durch ein Syntaxdiagramm ausdrücken:

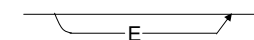
- Auswahl: $E1 \mid E2$ wird repräsentiert durch eine Verzweigung.



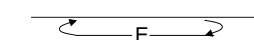
- Komposition: $E1 E2$ wird repräsentiert durch Hintereinanderfügen

$E1 \rightarrow E2$

- Option: $[E]$ wird repräsentiert durch



- Wiederholung:



Korrespondenz von Syntaxdiagrammen und BNF

Umgekehrt lässt sich jedes Syntaxdiagramm durch eine BNF-Grammatik ausdrücken.

Folgerung:

BNF und Syntaxdiagramme sind äquivalent in dem Sinne, dass sie die gleiche Klasse von (formalen) Sprachen beschreiben.

Bemerkung:

Man nennt sie die Klasse der **kontextfreien Sprachen**, da Nichtterminalsymbole ohne Berücksichtigung ihrer benachbarten Symbole (d.h. ohne Berücksichtigung des Kontexts) durch Ausdrücke (nämlich durch die rechte Seiten der zugehörigen Regeln) ersetzt werden.

Beispiel für eine **nicht-kontextfreie** Sprache:

Die Sprache bestehend aus allen Wörtern der Form $a^n b^n c^n$ mit $n \geq 1$, d.h. alle Wörter der Form
 abc, aabbcc, aaabbbccc, aaaabbbbcccc, ...

Beispiel für BNF und Syntaxdiagramme: Palindrome

Ein Palindrom ist ein Wort, das von links wie von rechts gelesen das Gleiche ergibt.

Palindrome sind:

"Ein Neger mit Gazelle zagt im Regen nie"
 ANNA
 ANANA
 NN
 A

Kein Palindrom:

ANANAS
 ANAN
 ANAAA

Beispiel für BNF und Syntaxdiagramme: Palindrome

BNF-Form:

Die folgende Grammatik beschreibt alle Palindrome, die mit den Terminalzeichen "A" und "N" gebildet werden können.

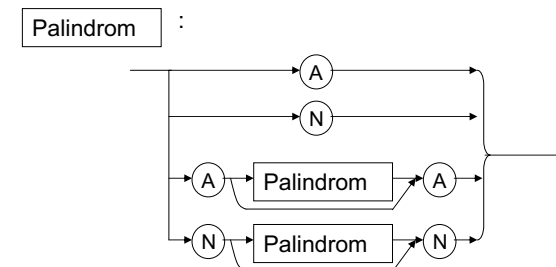
Palindrom
 "A", "N"

Nichtterminalsymbol
 Terminalsymbole

Palindrom = "A" | "N" | "A" [Palindrom] "A" | "N" [Palindrom] "N" } "einfachste Fälle, Abbruchfälle"

Beispiel für BNF und Syntaxdiagramme: Palindrome

Syntaxdiagramm:



Zusammenfassung

- Die **Backus-Naur Form (BNF)** und **Syntaxdiagramme** sind Formalismen zur **Definition der Syntax von Programmiersprachen**.
- Eine **BNF-Grammatik** besteht aus
 - einer Menge von **BNF-Regeln** und
 - einem **Startsymbol**.
- Jede **BNF-Grammatik G** definiert eine **Menge L(G) von Wörtern**, die als Sprache von G bezeichnet wird.
- Ein **Syntaxdiagramm** ist ein zu BNF äquivalenter grafischer Formalismus, bei dem
 - Nichtterminalsymbole in Rechtecken
 - Terminalsymbole in Ovale repräsentiert werden und
 - Pfeile von einem Sprachelement zum anderen führen;
 - dabei besitzt jedes Syntaxdiagramm genau einen Eingangs- und genau einen Ausgangspfeil.