



OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Optimierende Compiler

2. Kompilierung

Andreas Koch

FG Eingebettete Systeme und ihre Anwendungen
Informatik, TU Darmstadt

Sommersemester 2006



OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

- Vorläufiger Termin für Zwischenklausur:
19.06.2006 von 18:15-19:30 Uhr im C205
- Achten Sie auf Ihre Anmeldeverpflichtungen!



Terminologie: Phase

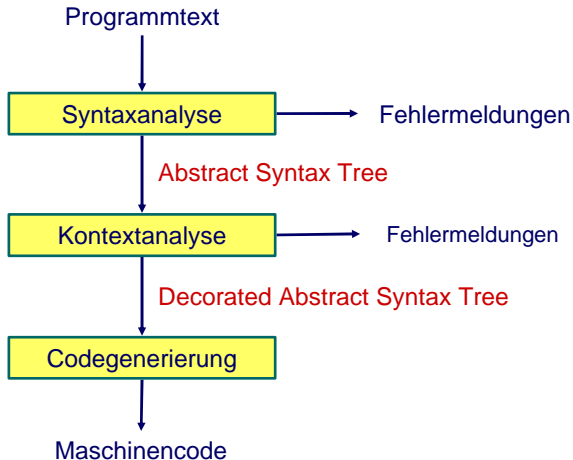
- Transformationsschritte
 - Von Quellcode
 - ... zum Maschinencode
- Entspricht häufig den Teilen der Sprachspezifikation
 - 1 Syntax → Syntaxanalyse
 - 2 Kontextuelle Einschränkungen → Kontextanalyse
 - 3 Semantik → Codegenerierung



Terminologie: Phase

- Transformationsschritte
 - Von Quellcode
 - ... zum Maschinencode
- Entspricht häufig den Teilen der Sprachspezifikation
 - 1 Syntax → Syntaxanalyse
 - 2 Kontextuelle Einschränkungen → Kontextanalyse
 - 3 Semantik → Codegenerierung

Ablauf der Übersetzung 2



OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning



Terminologie: Durchgang (*pass*)

- **Kompletter Durchgang des Programmes**
- Läuft über Quelltext oder IR
- Pass *kann* Phase entsprechen
- ... muss aber nicht!
- Einzelner Pass kann mehrere Phasen durchführen
- Aufbau des Compiles wird von der Anzahl der Passes dominiert



Terminologie: Durchgang (*pass*)

- Kompletter Durchgang des Programmes
- Läuft über Quelltext oder IR
- Pass *kann* Phase entsprechen
- ... muss aber nicht!
- Einzelner Pass kann mehrere Phasen durchführen
- Aufbau des Compiles wird von der Anzahl der Passes dominiert



Terminologie: Durchgang (*pass*)

- Kompletter Durchgang des Programmes
- Läuft über Quelltext oder IR
- Pass *kann* Phase entsprechen
- ... muss aber nicht!
- Einzelner Pass kann mehrere Phasen durchführen
- Aufbau des Compiles wird von der Anzahl der Passes dominiert



Terminologie: Durchgang (*pass*)

- Kompletter Durchgang des Programmes
- Läuft über Quelltext oder IR
- Pass *kann* Phase entsprechen
- ... muss aber nicht!
- Einzelner Pass kann mehrere Phasen durchführen
- Aufbau des Compiles wird von der Anzahl der Passes dominiert



Terminologie: Durchgang (*pass*)

- Kompletter Durchgang des Programmes
- Läuft über Quelltext oder IR
- Pass *kann* Phase entsprechen
- ... muss aber nicht!
- Einzelner Pass kann mehrere Phasen durchführen
- Aufbau des Compiles wird von der Anzahl der Passes dominiert



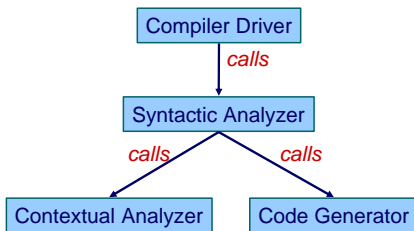
Terminologie: Durchgang (*pass*)

- Kompletter Durchgang des Programmes
- Läuft über Quelltext oder IR
- Pass *kann* Phase entsprechen
- ... muss aber nicht!
- Einzelner Pass kann mehrere Phasen durchführen
- Aufbau des Compiles wird von der Anzahl der Passes dominiert

Ein-Pass Compiler



- Macht nur **einen** Pass über den Quelltext
 - Baut in der Regel **keine** echte IR auf
- Führt gleichzeitig aus
 - Syntaxanalyse (Parsing)
 - Kontextanalyse
 - Codegenerierung
- Pascal Compiler haben häufig Ein-Pass-Struktur



OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver

Abstieg

Konstruktion

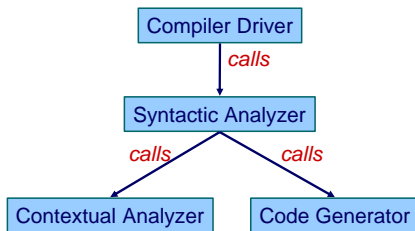
ASTs

Scanning

Ein-Pass Compiler



- Macht nur **einen** Pass über den Quelltext
 - Baut in der Regel **keine** echte IR auf
- Führt gleichzeitig aus
 - Syntaxanalyse (Parsing)
 - Kontextanalyse
 - Codegenerierung
- Pascal Compiler haben häufig Ein-Pass-Struktur



OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

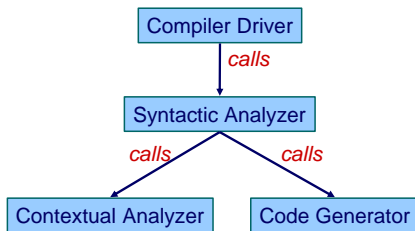
Konstruktion

ASTs

Scanning



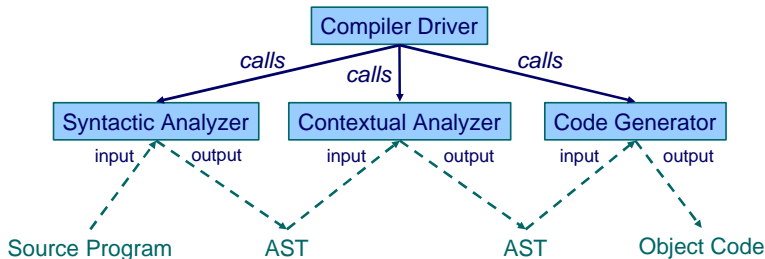
- Macht nur **einen** Pass über den Quelltext
 - Baut in der Regel **keine** echte IR auf
- Führt gleichzeitig aus
 - Syntaxanalyse (Parsing)
 - Kontextanalyse
 - Codegenerierung
- Pascal Compiler haben häufig Ein-Pass-Struktur



Multi-Pass Compiler



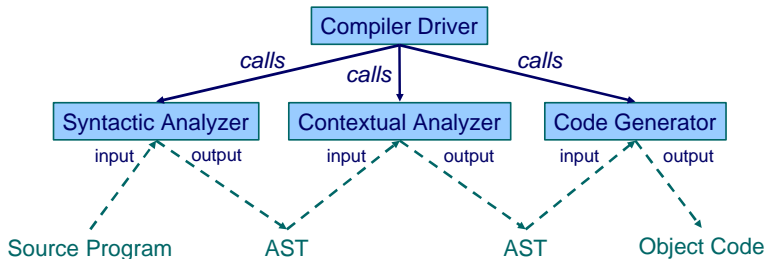
- Macht mehrere Passes über das Program
 - Quelltext und IR
- Datenweitergabe zwischen Passes über IR



Multi-Pass Compiler



- Macht mehrere Passes über das Program
 - Quelltext und IR
- Datenweitergabe zwischen Passes über IR



Vergleich Ein-Pass ./ Multi-Pass-Compiler



OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

	Ein-Pass	Multi-Pass
Laufzeit	+	-
Speicher	+ für große Prog.	+ für kleine Prog.
Modularität	-	+
Flexibilität	-	+
Globale Optim.	--	+
Eingabesprachen	Nicht für alle	

Müssen Bezeichner vor Verwendung
deklariert werden?



Java-Compilierung **erfordert** mehrere Passes

```
class Example {  
    void inc() { n = n + 1; }  
    int n;  
    void use() { n = 0; inc(); }  
}
```

Beachte Reihenfolge Verwendung/Bindung von n !

Aufbau des Triangle-Compilers



- Ein-Pass wäre für Triangle möglich
- Aus pädagogischen Gründen aber Multi-Pass

```
public class Compiler {
    public static void compileProgram(...) {

        Parser parser      = new Parser(...);
        Checker checker     = new Checker(...);
        Encoder generator = new Encoder(...);

        Program theAST = parser.parse();
        checker.check(theAST);
        generator.encode(theAST);
    }

    public void main(String[] args) {
        ...
        compileProgram(...)
    }
}
```

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

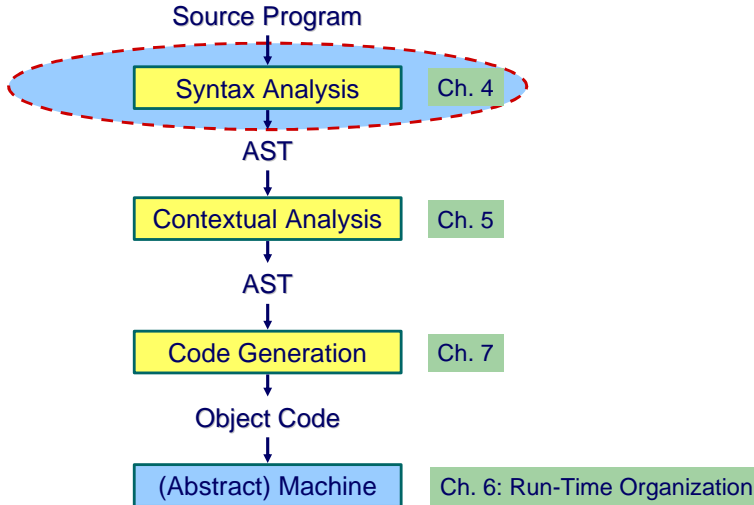
Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Syntaxanalyse



OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

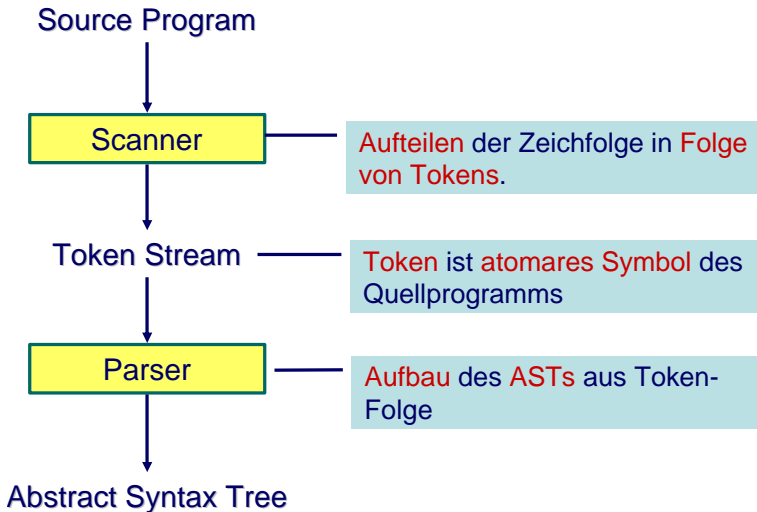
Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Subphasen der Syntaxanalyse



OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning



Beispielprogramm in Triangle

```
! Groesster Gemeinsamer Teiler  
let func gcd(x: Integer, y: Integer) : Integer ~  
  if x // y = 0                ! // -> Modulo  
  then y  
  else gcd(y, x // y);  
in putint(gcd(321, 81))
```

Token-Folge: Ohne Leerzeichen, Zeilenvorschub und
Kommentare

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning



Beispielprogramm in Triangle

```
! Groesster Gemeinsamer Teiler  
let func gcd(x: Integer, y: Integer) : Integer ~  
    if x // y = 0 ! // -> Modulo  
    then y  
    else gcd(y, x // y);  
in putint(gcd(321, 81))
```

Token-Folge: Ohne Leerzeichen, Zeilenvorschub und
Kommentare

```
let func gcd ( x : Integer , y : Integer )  
: Integer ~ Integer if x // y = 0 then y  
else gcd ( y , x // y ) ; in putint ( gcd  
( 321 , 81 ) )
```



- **Token** ist atomares Symbol des Programms
- Verwendet zwischen Scanner und Parser
- Kann auch aus mehreren Zeichen bestehen
- Zeichen selbst i.d.R. uninteressant, Ausnahmen:
 - Bezeichnernamen
 - Konstante Werte (Zahlen, Zeichen), sog. *Literale*
- ... Parser ist nur an der **Art** des Tokens interessiert



- **Token** ist atomares Symbol des Programms
- Verwendet zwischen Scanner und Parser
- Kann auch aus mehreren Zeichen bestehen
- Zeichen selbst i.d.R. uninteressant, Ausnahmen:
 - Bezeichnernamen
 - Konstante Werte (Zahlen, Zeichen), sog. *Literale*
- ... Parser ist nur an der **Art** des Tokens interessiert



- **Token** ist atomares Symbol des Programms
- Verwendet zwischen Scanner und Parser
- Kann auch aus mehreren Zeichen bestehen
- Zeichen selbst i.d.R. uninteressant, Ausnahmen:
 - Bezeichnernamen
 - Konstante Werte (Zahlen, Zeichen), sog. *Literale*
- ... Parser ist nur an der **Art** des Tokens interessiert



- **Token** ist atomares Symbol des Programms
- Verwendet zwischen Scanner und Parser
- Kann auch aus mehreren Zeichen bestehen
- Zeichen selbst i.d.R. uninteressant, Ausnahmen:
 - Bezeichnernamen
 - Konstante Werte (Zahlen, Zeichen), sog. *Literale*
- ... Parser ist nur an der **Art** des Tokens interessiert



- **Token** ist atomares Symbol des Programms
- Verwendet zwischen Scanner und Parser
- Kann auch aus mehreren Zeichen bestehen
- Zeichen selbst i.d.R. uninteressant, Ausnahmen:
 - Bezeichnernamen
 - Konstante Werte (Zahlen, Zeichen), sog. *Literale*
- ... Parser ist nur an der **Art** des Tokens interessiert

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning



- **Token** ist atomares Symbol des Programms
- Verwendet zwischen Scanner und Parser
- Kann auch aus mehreren Zeichen bestehen
- Zeichen selbst i.d.R. uninteressant, Ausnahmen:
 - Bezeichnernamen
 - Konstante Werte (Zahlen, Zeichen), sog. *Literale*
- ... Parser ist nur an der **Art** des Tokens interessiert

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning



- **Token** ist atomares Symbol des Programms
- Verwendet zwischen Scanner und Parser
- Kann auch aus mehreren Zeichen bestehen
- Zeichen selbst i.d.R. uninteressant, Ausnahmen:
 - Bezeichnernamen
 - Konstante Werte (Zahlen, Zeichen), sog. *Literale*
- ... Parser ist nur an der **Art** des Tokens interessiert

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning



- **Token** ist atomares Symbol des Programms
- Verwendet zwischen Scanner und Parser
- Kann auch aus mehreren Zeichen bestehen
- Zeichen selbst i.d.R. uninteressant, Ausnahmen:
 - Bezeichnernamen
 - Konstante Werte (Zahlen, Zeichen), sog. *Literale*
- ... Parser ist nur an der **Art** des Tokens interessiert

```
public class Token {
    private byte kind;
    private String spelling;

    public Token(byte kind, String spelling) {
        this.kind = kind;
        this.spelling = spelling;
    }
}
```

Unterschiedliche Token
haben eindeutige Werte

Konstanten für Token-Arten



OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

```
public class Token {  
    ...  
    public static final byte  
        IDENTIFIER = 0,  
        INTLITERAL = 1,  
        OPERATOR = 2,  
        BEGIN = 3,  
        ...  
        EOT = 20; // end-of-text  
}
```

Beispiel: `t = new Token(Token.OPERATOR, "+");`

Parsen der Token-Folge



OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

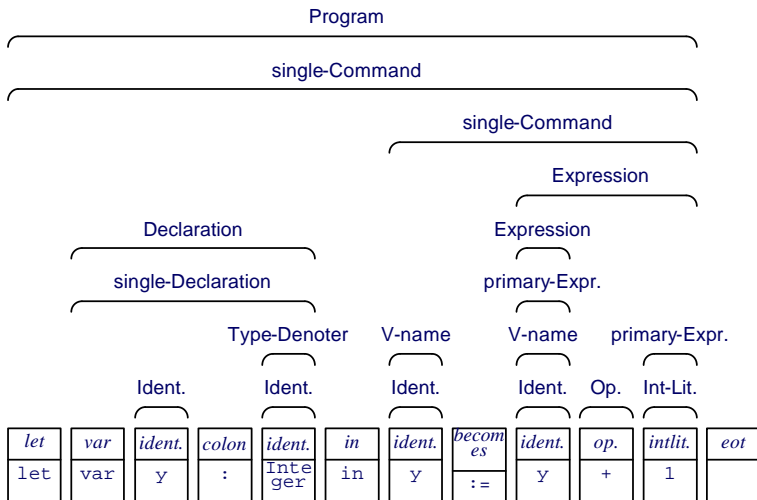
Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

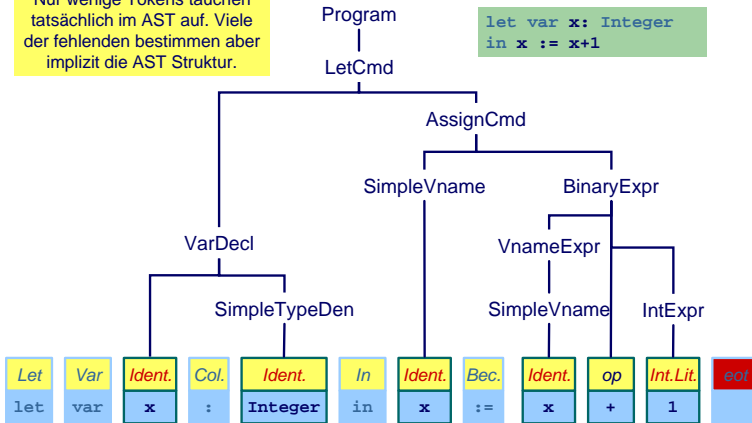


Aufbau des AST aus Token-Folge



Nur wenige Tokens tauchen tatsächlich im AST auf. Viele der fehlenden bestimmen aber implizit die AST Struktur.

```
let var x: Integer
in x := x+1
```





- **Kontextfreie Grammatiken (CFG)**
- Spezifiziert durch (N, T, P, S)
- CFG definiert Menge von Zeichenketten
 - Elemente sind *Sätze* bestehend aus Terminalsymbolen
 - Gesamtmenge ist *Sprache* der CFG
- Hier: Sätze haben eindeutige Phrasenstruktur
- P häufig in Backus-Naur-Form (BNF) angegeben
- Übersichtlicher: Extended BNF
 - BNF + Reguläre Ausdrücke auf rechter Seite der Produktionen



- Kontextfreie Grammatiken (CFG)
- Spezifiziert durch (N, T, P, S)
- CFG definiert Menge von Zeichenketten
 - Elemente sind *Sätze* bestehend aus Terminalsymbolen
 - Gesamtmenge ist *Sprache* der CFG
- Hier: Sätze haben eindeutige Phrasenstruktur
- P häufig in Backus-Naur-Form (BNF) angegeben
- Übersichtlicher: Extended BNF
 - BNF + Reguläre Ausdrücke auf rechter Seite der Produktionen



- Kontextfreie Grammatiken (CFG)
- Spezifiziert durch (N, T, P, S)
- CFG definiert Menge von Zeichenketten
 - Elemente sind *Sätze* bestehend aus Terminalsymbolen
 - Gesamtmenge ist *Sprache* der CFG
- Hier: Sätze haben eindeutige Phrasenstruktur
- P häufig in Backus-Naur-Form (BNF) angegeben
- Übersichtlicher: Extended BNF
 - BNF + Reguläre Ausdrücke auf rechter Seite der Produktionen



- Kontextfreie Grammatiken (CFG)
- Spezifiziert durch (N, T, P, S)
- CFG definiert Menge von Zeichenketten
 - Elemente sind *Sätze* bestehend aus Terminalsymbolen
 - Gesamtmenge ist *Sprache* der CFG
- Hier: Sätze haben eindeutige Phrasenstruktur
- P häufig in Backus-Naur-Form (BNF) angegeben
- Übersichtlicher: Extended BNF
 - BNF + Reguläre Ausdrücke auf rechter Seite der Produktionen



- Kontextfreie Grammatiken (CFG)
- Spezifiziert durch (N, T, P, S)
- CFG definiert Menge von Zeichenketten
 - Elemente sind *Sätze* bestehend aus Terminalsymbolen
 - Gesamtmenge ist *Sprache* der CFG
- Hier: Sätze haben eindeutige Phrasenstruktur
- P häufig in Backus-Naur-Form (BNF) angegeben
- Übersichtlicher: Extended BNF
 - BNF + Reguläre Ausdrücke auf rechter Seite der Produktionen



- Kontextfreie Grammatiken (CFG)
- Spezifiziert durch (N, T, P, S)
- CFG definiert Menge von Zeichenketten
 - Elemente sind *Sätze* bestehend aus Terminalsymbolen
 - Gesamtmenge ist *Sprache* der CFG
- Hier: Sätze haben eindeutige Phrasenstruktur
- P häufig in Backus-Naur-Form (BNF) angegeben
- Übersichtlicher: Extended BNF
 - BNF + Reguläre Ausdrücke auf rechter Seite der Produktionen



- Kontextfreie Grammatiken (CFG)
- Spezifiziert durch (N, T, P, S)
- CFG definiert Menge von Zeichenketten
 - Elemente sind *Sätze* bestehend aus Terminalsymbolen
 - Gesamtmenge ist *Sprache* der CFG
- Hier: Sätze haben eindeutige Phrasenstruktur
- P häufig in Backus-Naur-Form (BNF) angegeben
- Übersichtlicher: Extended BNF
 - BNF + Reguläre Ausdrücke auf rechter Seite der Produktionen



- Kontextfreie Grammatiken (CFG)
- Spezifiziert durch (N, T, P, S)
- CFG definiert Menge von Zeichenketten
 - Elemente sind *Sätze* bestehend aus Terminalsymbolen
 - Gesamtmenge ist *Sprache* der CFG
- Hier: Sätze haben eindeutige Phrasenstruktur
- P häufig in Backus-Naur-Form (BNF) angegeben
- Übersichtlicher: Extended BNF
 - BNF + Reguläre Ausdrücke auf rechter Seite der Produktionen



- Kontextfreie Grammatiken (CFG)
- Spezifiziert durch (N, T, P, S)
- CFG definiert Menge von Zeichenketten
 - Elemente sind *Sätze* bestehend aus Terminalsymbolen
 - Gesamtmenge ist *Sprache* der CFG
- Hier: Sätze haben eindeutige Phrasenstruktur
- P häufig in Backus-Naur-Form (BNF) angegeben
- Übersichtlicher: Extended BNF
 - BNF + Reguläre Ausdrücke auf rechter Seite der Produktionen

Beispiel: Produktionen in EBNF



BNF

```
Program ::= single-Command  
Command ::= single-Command  
          | Command ; single-Command  
....  
Expression ::= primary-Expression  
            | Expression operator primary-Expression
```

EBNF

```
Command ::= single-Command ( ; single-Command ) *  
....  
Expression ::= primary-Expression  
              ( operator primary-Expression ) *
```

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning



- Auch REs definieren eine Sprache
 - Reguläre Sprache
 - Weniger komplex als durch CFG beschreibbare Sprachen
- CFG erlaubt Beschreibung von Selbsteinbettung
 - Ausdruck $a * (b+c) / d$ bettet Ausdruck $b+c$ ein
 - Vergleichbar dem Konzept der Rekursion
- REs erlauben **keine** Beschreibung von Selbsteinbettung

Ziel: Systematische Herleitung von Parseern aus CFG



- Auch REs definieren eine Sprache
 - **Reguläre Sprache**
 - Weniger komplex als durch CFG beschreibbare Sprachen
- CFG erlaubt Beschreibung von Selbsteinbettung
 - Ausdruck $a * (b+c) / d$ bettet Ausdruck $b+c$ ein
 - Vergleichbar dem Konzept der Rekursion
- REs erlauben **keine** Beschreibung von Selbsteinbettung

Ziel: Systematische Herleitung von Parseern aus CFG



- Auch REs definieren eine Sprache
 - **Reguläre Sprache**
 - Weniger komplex als durch CFG beschreibbare Sprachen
- CFG erlaubt Beschreibung von Selbsteinbettung
 - Ausdruck $a + (b + c) / d$ bettet Ausdruck $b + c$ ein
 - Vergleichbar dem Konzept der Rekursion
- REs erlauben **keine** Beschreibung von Selbsteinbettung

Ziel: Systematische Herleitung von Parseern aus CFG



- Auch REs definieren eine Sprache
 - **Reguläre Sprache**
 - Weniger komplex als durch CFG beschreibbare Sprachen
- CFG erlaubt Beschreibung von Selbsteinbettung
 - Ausdruck $a * (b+c) / d$ bettet Ausdruck $b+c$ ein
 - Vergleichbar dem Konzept der Rekursion
- REs erlauben **keine** Beschreibung von Selbsteinbettung

Ziel: Systematische Herleitung von Parseern aus CFG



- Auch REs definieren eine Sprache
 - **Reguläre Sprache**
 - Weniger komplex als durch CFG beschreibbare Sprachen
- CFG erlaubt Beschreibung von Selbsteinbettung
 - Ausdruck $a^*(b+c)/d$ bettet Ausdruck $b+c$ ein
 - Vergleichbar dem Konzept der Rekursion
- REs erlauben **keine** Beschreibung von Selbsteinbettung

Ziel: Systematische Herleitung von Parseern aus CFG



- Auch REs definieren eine Sprache
 - **Reguläre Sprache**
 - Weniger komplex als durch CFG beschreibbare Sprachen
- CFG erlaubt Beschreibung von Selbsteinbettung
 - Ausdruck $a^*(b+c)/d$ bettet Ausdruck $b+c$ ein
 - Vergleichbar dem Konzept der Rekursion
- REs erlauben **keine** Beschreibung von Selbsteinbettung

Ziel: Systematische Herleitung von Parseern aus CFG



- Auch REs definieren eine Sprache
 - **Reguläre Sprache**
 - Weniger komplex als durch CFG beschreibbare Sprachen
- CFG erlaubt Beschreibung von Selbsteinbettung
 - Ausdruck $a^*(b+c)/d$ bettet Ausdruck $b+c$ ein
 - Vergleichbar dem Konzept der Rekursion
- REs erlauben **keine** Beschreibung von Selbsteinbettung

Ziel: Systematische Herleitung von Parseern aus CFG



- Auch REs definieren eine Sprache
 - **Reguläre Sprache**
 - Weniger komplex als durch CFG beschreibbare Sprachen
- CFG erlaubt Beschreibung von Selbsteinbettung
 - Ausdruck $a^*(b+c)/d$ bettet Ausdruck $b+c$ ein
 - Vergleichbar dem Konzept der Rekursion
- REs erlauben **keine** Beschreibung von Selbsteinbettung

Ziel: Systematische Herleitung von Parseern aus CFG



- Auch REs definieren eine Sprache
 - **Reguläre Sprache**
 - Weniger komplex als durch CFG beschreibbare Sprachen
- CFG erlaubt Beschreibung von Selbsteinbettung
 - Ausdruck $a^*(b+c)/d$ bettet Ausdruck $b+c$ ein
 - Vergleichbar dem Konzept der Rekursion
- REs erlauben **keine** Beschreibung von Selbsteinbettung

Ziel: Systematische Herleitung von Parseern aus CFG



OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Hilfsmittel

- CFG kann transformiert (umgestellt) werden
- ... unter Beibehaltung der beschriebenen Sprache

Grammatik-Transformation durch Gruppierung



OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

- Zusammenfassen von Produktionen mit gleichem Nicht-Terminal auf linker Seite
 - *Left-Hand Side* (LHS), analog RHS

Vor Transformation

$$S ::= X + S$$
$$S ::= X$$
$$S ::= \varepsilon$$

Nach Gruppierung

$$S ::= X + S | X | \varepsilon$$

Grammatik-Transformation durch Gruppierung



OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

- Zusammenfassen von Produktionen mit gleichem Nicht-Terminal auf linker Seite
 - *Left-Hand Side* (LHS), analog RHS

Vor Transformation

$$\mathbf{S} ::= \mathbf{X} + \mathbf{S}$$
$$\mathbf{S} ::= \mathbf{X}$$
$$\mathbf{S} ::= \varepsilon$$

Nach Gruppierung

$$\mathbf{S} ::= \mathbf{X} + \mathbf{S} | \mathbf{X} | \varepsilon$$

Grammatik-Transformation durch Gruppierung



OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

- Zusammenfassen von Produktionen mit gleichem Nicht-Terminal auf linker Seite
 - *Left-Hand Side* (LHS), analog RHS

Vor Transformation

$$\mathbf{S} ::= \mathbf{X} + \mathbf{S}$$
$$\mathbf{S} ::= \mathbf{X}$$
$$\mathbf{S} ::= \varepsilon$$

Nach Gruppierung

$$\mathbf{S} ::= \mathbf{X} + \mathbf{S} | \mathbf{X} | \varepsilon$$

Grammatik-Transformation durch Linksausklammern



OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

- Zusammenfassen von gleichen Anfängen in einer Produktion
- $\mathbf{X Y \mid X Z \rightarrow X(Y|Z)}$

Beispiel:

Grammatik-Transformation durch Linksausklammern



OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

- Zusammenfassen von gleichen Anfängen in einer Produktion
- $X Y \mid X Z \rightarrow X(Y \mid Z)$

Beispiel:



```
cmd := if Expr then cmd  
      | if Expr then cmd else cmd
```

```
cmd := if Expr then cmd ( $\epsilon$  | else cmd)
```

Beseitigung von Linksrekursion



- Linksrekursion in Produktion
 - $N ::= X \mid N Y$
 - $L(N) = \{X, XY, XYY, XYYY, XYYYY, \dots\}$
- Ersetzung durch
 - $N ::= X(Y)^*$

Beispiel:

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Beseitigung von Linksrekursion



- Linksrekursion in Produktion
 - $N ::= X \mid N Y$
 - $L(N) = \{X, XY, XYY, XYYY, XYYYY, \dots\}$
- Ersetzung durch
 - $N ::= X(Y)^*$

Beispiel:



```
Identifer ::= Letter
           | Identifier Letter
           | Identifier Digit
```

```
Identifer ::= Letter (Letter | Digit)*
```

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning



Vor Transformation

$$\mathbf{N} ::= \mathbf{X}_1 \mid \dots \mid \mathbf{X}_m \mid \mathbf{N} \mathbf{Y}_1 \mid \dots \mid \mathbf{N} \mathbf{Y}_n$$

Nach Linksausklammern

$$\mathbf{N} ::= (\mathbf{X}_1 \mid \dots \mid \mathbf{X}_m) \mid (\mathbf{N}(\mathbf{Y}_1 \mid \dots \mid \mathbf{Y}_n))$$

Nach Beseitigen der Linksrekursion

$$\mathbf{N} ::= (\mathbf{X}_1 \mid \dots \mid \mathbf{X}_m)(\mathbf{Y}_1 \mid \dots \mid \mathbf{Y}_n)^*$$



Vor Transformation

$$\mathbf{N} ::= \mathbf{X}_1 \mid \dots \mid \mathbf{X}_m \mid \mathbf{N} \mathbf{Y}_1 \mid \dots \mid \mathbf{N} \mathbf{Y}_n$$

Nach Linksausklammern

$$\mathbf{N} ::= (\mathbf{X}_1 \mid \dots \mid \mathbf{X}_m) \mid (\mathbf{N}(\mathbf{Y}_1 \mid \dots \mid \mathbf{Y}_n))$$

Nach Beseitigen der Linksrekursion

$$\mathbf{N} ::= (\mathbf{X}_1 \mid \dots \mid \mathbf{X}_m)(\mathbf{Y}_1 \mid \dots \mid \mathbf{Y}_n)^*$$



Vor Transformation

$$\mathbf{N} ::= \mathbf{X}_1 \mid \dots \mid \mathbf{X}_m \mid \mathbf{N} \mathbf{Y}_1 \mid \dots \mid \mathbf{N} \mathbf{Y}_n$$

Nach Linksausklammern

$$\mathbf{N} ::= (\mathbf{X}_1 \mid \dots \mid \mathbf{X}_m) \mid (\mathbf{N}(\mathbf{Y}_1 \mid \dots \mid \mathbf{Y}_n))$$

Nach Beseitigen der Linksrekursion

$$\mathbf{N} ::= (\mathbf{X}_1 \mid \dots \mid \mathbf{X}_m)(\mathbf{Y}_1 \mid \dots \mid \mathbf{Y}_n)^*$$

Ersetzen von Nicht-Terminalsymbolen



- Wenn $\mathbf{N} ::= \mathbf{X}$ einzige Produktion mit LHS \mathbf{N} ist
- ... \mathbf{N} durch \mathbf{X} in RHS aller Produktionen ersetzen

Beispiel:

Vor Transformation

single-Declaration ::= **var** Identifier : Type-denoter | ...
Type-denoter ::= Identifier

Nach Ersetzung

single-Declaration ::= **var** Identifier : Identifier | ...

Aber ...

Solche "überflüssigen" Nicht-Terminals können nützlichen Dokumentationscharakter für den menschlichen Leser haben!

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Ersetzen von Nicht-Terminalsymbolen



- Wenn $\mathbf{N} ::= \mathbf{X}$ einzige Produktion mit LHS \mathbf{N} ist
- ... \mathbf{N} durch \mathbf{X} in RHS aller Produktionen ersetzen

Beispiel:

Vor Transformation

single-Declaration ::= **var** Identifier : Type-denoter | ...
Type-denoter ::= Identifier

Nach Ersetzung

single-Declaration ::= **var** Identifier : Identifier | ...

Aber ...

Solche "überflüssigen" Nicht-Terminals können nützlichen Dokumentationscharakter für den menschlichen Leser haben!

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Ersetzen von Nicht-Terminalsymbolen



- Wenn $\mathbf{N} ::= \mathbf{X}$ einzige Produktion mit LHS \mathbf{N} ist
- ... \mathbf{N} durch \mathbf{X} in RHS aller Produktionen ersetzen

Beispiel:

Vor Transformation

single-Declaration ::= **var** Identifier : Type-denoter | ...
Type-denoter ::= Identifier

Nach Ersetzung

single-Declaration ::= **var** Identifier : Identifier | ...

Aber ...

Solche "überflüssigen" Nicht-Terminals können nützlichen Dokumentationscharakter für den menschlichen Leser haben!

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Ersetzen von Nicht-Terminalsymbolen



- Wenn $\mathbf{N} ::= \mathbf{X}$ einzige Produktion mit LHS \mathbf{N} ist
- ... \mathbf{N} durch \mathbf{X} in RHS aller Produktionen ersetzen

Beispiel:

Vor Transformation

single-Declaration ::= **var** Identifier : Type-denoter | ...
Type-denoter ::= Identifier

Nach Ersetzung

single-Declaration ::= **var** Identifier : Identifier | ...

Aber ...

Solche "überflüssigen" Nicht-Terminals können nützlichen Dokumentationscharakter für den menschlichen Leser haben!

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Nutzen von Grammatiktransformationen



OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

- Hier auf den ersten Blick noch nicht erkennbar
- Erlauben kompaktere und lesbarere Beschreibung von CFGs
- **Sehr nützlich** bei der Konstruktion von Parsern für CFGs



- Hier auf den ersten Blick noch nicht erkennbar
- Erlauben kompaktere und lesbarere Beschreibung von CFGs
- **Sehr nützlich** bei der Konstruktion von Parsern für CFGs



- Hier auf den ersten Blick noch nicht erkennbar
- Erlauben kompaktere und lesbarere Beschreibung von CFGs
- **Sehr nützlich** bei der Konstruktion von Parsern für CFGs



Erkennung: Entscheidung, ob ein Eingabetext ein Satz der Grammatik G ist.

Parsing: Erkennung und zusätzlich Bestimmung der Phrasen-Struktur

- Beispiel: Durch *konkreten* Syntaxbaum

Eindeutigkeit: Eine Grammatik ist eindeutig falls jeder Eingabetext auf maximal eine Weise geparsed werden kann,

- Ein syntaktisch korrekter Eingabetext hat genau einen eindeutigen Syntaxbaum



Erkennung: Entscheidung, ob ein Eingabetext ein Satz der Grammatik G ist.

Parsing: Erkennung und zusätzlich Bestimmung der Phrasen-Struktur

- Beispiel: Durch *konkreten* Syntaxbaum

Eindeutigkeit: Eine Grammatik ist eindeutig falls jeder Eingabetext auf maximal eine Weise geparsed werden kann,

- Ein syntaktisch korrekter Eingabetext hat genau einen eindeutigen Syntaxbaum



Erkennung: Entscheidung, ob ein Eingabetext ein Satz der Grammatik G ist.

Parsing: Erkennung und zusätzlich Bestimmung der Phrasen-Struktur

- Beispiel: Durch *konkreten* Syntaxbaum

Eindeutigkeit: Eine Grammatik ist eindeutig falls jeder Eingabetext auf maximal eine Weise geparsed werden kann,

- Ein syntaktisch korrekter Eingabetext hat genau einen eindeutigen Syntaxbaum



Erkennung: Entscheidung, ob ein Eingabetext ein Satz der Grammatik G ist.

Parsing: Erkennung und zusätzlich Bestimmung der Phrasen-Struktur

- Beispiel: Durch *konkreten* Syntaxbaum

Eindeutigkeit: Eine Grammatik ist eindeutig falls jeder Eingabetext auf maximal eine Weise geparsed werden kann,

- Ein syntaktisch korrekter Eingabetext hat genau einen eindeutigen Syntaxbaum



Erkennung: Entscheidung, ob ein Eingabetext ein Satz der Grammatik G ist.

Parsing: Erkennung und zusätzlich Bestimmung der Phrasen-Struktur

- Beispiel: Durch *konkreten* Syntaxbaum

Eindeutigkeit: Eine Grammatik ist eindeutig falls jeder Eingabetext auf maximal eine Weise geparsed werden kann,

- Ein syntaktisch korrekter Eingabetext hat genau einen eindeutigen Syntaxbaum



- Zwei wesentliche Verfahren
- Unterscheiden sich in der Art ihres Vorgehens
 - Top-Down Beispiel: Rekursiver Abstieg
 - Bottom-Up Beispiel: Shift/Reduce



- Zwei wesentliche Verfahren
- Unterscheiden sich in der Art ihres Vorgehens
 - Top-Down Beispiel: Rekursiver Abstieg
 - Bottom-Up Beispiel: Shift/Reduce



- Zwei wesentliche Verfahren
- Unterscheiden sich in der Art ihres Vorgehens
 - Top-Down Beispiel: Rekursiver Abstieg
 - Bottom-Up Beispiel: Shift/Reduce



- Zwei wesentliche Verfahren
- Unterscheiden sich in der Art ihres Vorgehens
 - Top-Down Beispiel: Rekursiver Abstieg
 - Bottom-Up Beispiel: Shift/Reduce

Beispiel: Micro-English



Produktionen

Sentence ::= **Subject Verb Object .**
Subject ::= **I | a Noun | the Noun**
Object ::= **me | a Noun | the Noun**
Noun ::= **cat | mat | rat**
Verb ::= **like | is | see | sees**

Beispiele der erzeugten Sprache

```
the cat sees a rat .  
I like the cat .  
the cat see me .  
I like me .  
a rat like me .
```

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Beispiel: Micro-English



Produktionen

Sentence ::= **Subject Verb Object .**
Subject ::= **I | a Noun | the Noun**
Object ::= **me | a Noun | the Noun**
Noun ::= **cat | mat | rat**
Verb ::= **like | is | see | sees**

Beispiele der erzeugten Sprache

```
the cat sees a rat .  
I like the cat .  
the cat see me .  
I like me .  
a rat like me .
```

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning



Vorgehensweise

- Untersuche Eingabetext zeichenweise, von links nach rechts
- Baue Syntaxbaum von unten nach oben auf
 - Von den Terminalzeichen in den Blättern
 - ... zum S Nicht-Terminal in der Wurzel



Vorgehensweise

- Untersuche Eingabetext zeichenweise, von links nach rechts
- Baue Syntaxbaum von **unten nach oben** auf
 - Von den Terminalzeichen in den Blättern
 - ... zum S Nicht-Terminal in der Wurzel



Vorgehensweise

- Untersuche Eingabetext zeichenweise, von links nach rechts
- Baue Syntaxbaum von **unten nach oben** auf
 - Von den Terminalzeichen in den Blättern
 - ... zum $\$$ Nicht-Terminal in der Wurzel



Vorgehensweise

- Untersuche Eingabetext zeichenweise, von links nach rechts
- Baue Syntaxbaum von **unten nach oben** auf
 - Von den Terminalzeichen in den Blättern
 - ... zum S Nicht-Terminal in der Wurzel



Zwei Arten von Aktionen

Shift Lese Zeichen ein

- Zusätzlich: Und lege es auf dem Stack ab

Reduce Erkenne ein Nicht-Terminal LHS der
Produktion p

- Zusätzlich: Oberste Elemente des Stapels müssen RHS von p entsprechen, ersetze durch LHS von p (Zusammenfassen)
- Ende wenn Startsymbol S erreicht und Eingabetext komplett gelesen



Zwei Arten von Aktionen

Shift Lese Zeichen ein

- Zusätzlich: Und lege es auf dem Stack ab

Reduce Erkenne ein Nicht-Terminal LHS der
Produktion p

- Zusätzlich: Oberste Elemente des Stapels müssen RHS von p entsprechen, ersetze durch LHS von p (Zusammenfassen)
- Ende wenn Startsymbol S erreicht und Eingabetext komplett gelesen



Zwei Arten von Aktionen

Shift Lese Zeichen ein

- Zusätzlich: Und lege es auf dem Stack ab

Reduce Erkenne ein Nicht-Terminal LHS der
Produktion p

- Zusätzlich: Oberste Elemente des Stapels müssen RHS von p entsprechen, ersetze durch LHS von p (Zusammenfassen)
- Ende wenn Startsymbol S erreicht und Eingabetext komplett gelesen



Zwei Arten von Aktionen

Shift Lese Zeichen ein

- Zusätzlich: Und lege es auf dem Stack ab

Reduce Erkenne ein Nicht-Terminal LHS der Produktion p

- Zusätzlich: Oberste Elemente des Stapels müssen RHS von p entsprechen, ersetze durch LHS von p (Zusammenfassen)
- Ende wenn Startsymbol S erreicht und Eingabetext komplett gelesen



Zwei Arten von Aktionen

Shift Lese Zeichen ein

- Zusätzlich: Und lege es auf dem Stack ab

Reduce Erkenne ein Nicht-Terminal LHS der Produktion p

- Zusätzlich: Oberste Elemente des Stapels müssen RHS von p entsprechen, ersetze durch LHS von p (Zusammenfassen)
- Ende wenn Startsymbol S erreicht und Eingabetext komplett gelesen

Beispiel Bottom-Up Parsing

the cat sees a rat .



OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning



```
Sentence ::= Subject Verb Object .  
Subject  ::= I | a Noun | the Noun  
Object   ::= me | a Noun | the Noun  
Noun     ::= cat | mat | rat  
Verb     ::= like | is | see | sees
```

Beispiel Bottom-Up Parsing

the cat sees a rat .



OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

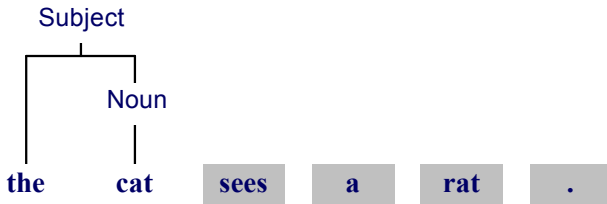
Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning



```
Sentence ::= Subject Verb Object .
Subject  ::= I | a Noun | the Noun
Object   ::= me | a Noun | the Noun
Noun     ::= cat | mat | rat
Verb     ::= like | is | see | sees
```

Beispiel Bottom-Up Parsing

the cat sees a rat .



OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

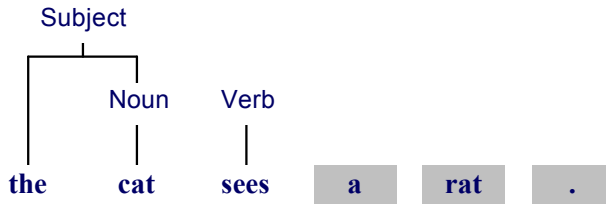
Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

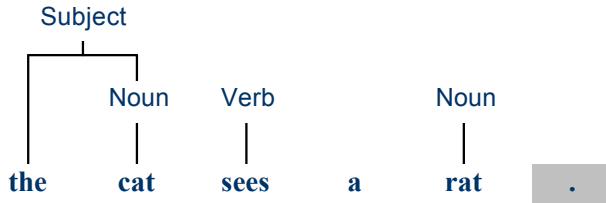
Scanning



```
Sentence ::= Subject Verb Object .
Subject  ::= I | a Noun | the Noun
Object   ::= me | a Noun | the Noun
Noun     ::= cat | mat | rat
Verb     ::= like | is | see | sees
```

Beispiel Bottom-Up Parsing

the cat sees a rat .



```
Sentence ::= Subject Verb Object .
Subject  ::= I | a Noun | the Noun
Object   ::= me | a Noun | the Noun
Noun     ::= cat | mat | rat
Verb     ::= like | is | see | sees
```

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Beispiel Bottom-Up Parsing

the cat sees a rat .



OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

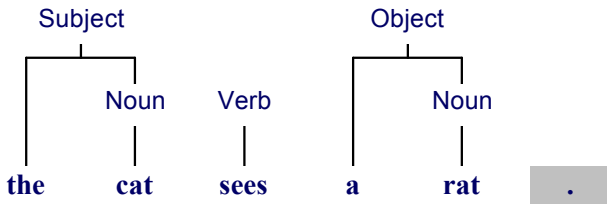
Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning



```
Sentence ::= Subject Verb Object .  
Subject  ::= I | a Noun | the Noun  
Object   ::= me | a Noun | the Noun  
Noun     ::= cat | mat | rat  
Verb     ::= like | is | see | sees
```


Beispiel Bottom-Up Parsing

the cat sees a rat .



OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

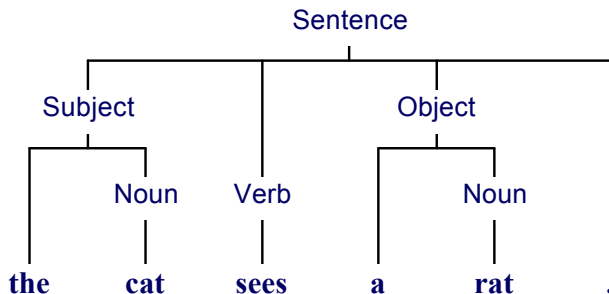
Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning



Sentence ::= Subject Verb Object .
Subject ::= I | a Noun | the Noun
Object ::= me | a Noun | the Noun
Noun ::= cat | mat | rat
Verb ::= like | is | see | sees

Schwierigkeit bei Bottom-Up Parsing



Welche Produktion beim Zusammenfassen anwenden?

Lösung: Nicht nur bekannte Zeichen betrachten, sondern auch noch Zustand (“schon Subject gesehen”) einbeziehen.
... aber hier nicht weiter vertieft!

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Schwierigkeit bei Bottom-Up Parsing



OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

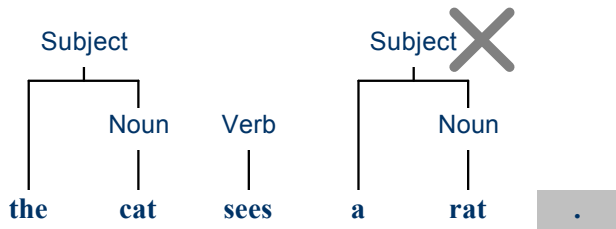
Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Welche Produktion beim Zusammenfassen anwenden?



Lösung: Nicht nur bekannte Zeichen betrachten, sondern auch noch Zustand (“schon Subject gesehen”) einbeziehen.

... aber hier nicht weiter vertieft!



Vorgehensweise

- Untersuche Eingabetext zeichenweise, von links nach rechts
- Baue Syntaxbaum von **oben nach unten** auf
 - Vom Start-Nicht-Terminal S in der Wurzel
 - ... zu den Terminalzeichen in den Blättern



Vorgehensweise

- Untersuche Eingabetext zeichenweise, von links nach rechts
- Baue Syntaxbaum von **oben nach unten** auf
 - Vom Start-Nicht-Terminal S in der Wurzel
 - ... zu den Terminalzeichen in den Blättern



Vorgehensweise

- Untersuche Eingabetext zeichenweise, von links nach rechts
- Baue Syntaxbaum von **oben nach unten** auf
 - Vom Start-Nicht-Terminal S in der Wurzel
 - ... zu den Terminalzeichen in den Blättern



Vorgehensweise

- Untersuche Eingabetext zeichenweise, von links nach rechts
- Baue Syntaxbaum von **oben nach unten** auf
 - Vom Start-Nicht-Terminal S in der Wurzel
 - ... zu den Terminalzeichen in den Blättern



Aktion

- Expandiere jeweils das am weitestens links gelegene Nicht-Terminal **N**
- ... durch Anwendung einer Produktion $N ::= X$
- Wähle Produktion aus durch Betrachten der nächsten n Zeichen des Eingabetextes (Annahme hier: $n = 1$)
- Falls keine Produktion auf Zeichen passt → **Fehler!**
- Ende wenn Eingabetext komplett gelesen und kein unexpandiertes Nicht-Terminal mehr existiert



Aktion

- Expandiere jeweils das am weitestens links gelegene Nicht-Terminal **N**
- ... durch Anwendung einer Produktion **N ::= X**
- Wähle Produktion aus durch Betrachten der nächsten n Zeichen des Eingabetextes (Annahme hier: $n = 1$)
- Falls keine Produktion auf Zeichen passt → Fehler!
- Ende wenn Eingabetext komplett gelesen und kein unexpandiertes Nicht-Terminal mehr existiert



Aktion

- Expandiere jeweils das am weitestens links gelegene Nicht-Terminal **N**
- ... durch Anwendung einer Produktion **N ::= X**
- Wähle Produktion aus durch Betrachten der nächsten n Zeichen des Eingabetextes (Annahme hier: $n = 1$)
- Falls keine Produktion auf Zeichen passt → Fehler!
- Ende wenn Eingabetext komplett gelesen und kein unexpandiertes Nicht-Terminal mehr existiert



Aktion

- Expandiere jeweils das am weitestens links gelegene Nicht-Terminal **N**
- ... durch Anwendung einer Produktion **N ::= X**
- Wähle Produktion aus durch Betrachten der nächsten n Zeichen des Eingabetextes (Annahme hier: $n = 1$)
- Falls keine Produktion auf Zeichen passt → **Fehler!**
- Ende wenn Eingabetext komplett gelesen und kein unexpandiertes Nicht-Terminal mehr existiert



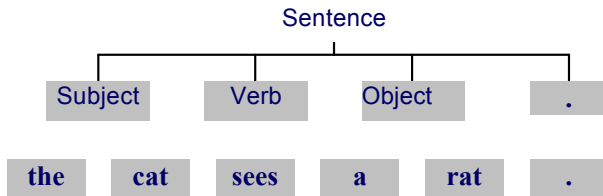
Aktion

- Expandiere jeweils das am weitestens links gelegene Nicht-Terminal **N**
- ... durch Anwendung einer Produktion **N ::= X**
- Wähle Produktion aus durch Betrachten der nächsten n Zeichen des Eingabetextes (Annahme hier: $n = 1$)
- Falls keine Produktion auf Zeichen passt → **Fehler!**
- Ende wenn Eingabetext komplett gelesen und kein unexpandiertes Nicht-Terminal mehr existiert

Beispiel Top-Down Parsing

the cat sees a rat .

Sentence ::= Subject Verb Object .
Subject ::= **I** | **a** Noun | **the** Noun
Object ::= **me** | **a** Noun | **the** Noun
Noun ::= **cat** | **mat** | **rat**
Verb ::= **like** | **is** | **see** | **sees**



OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

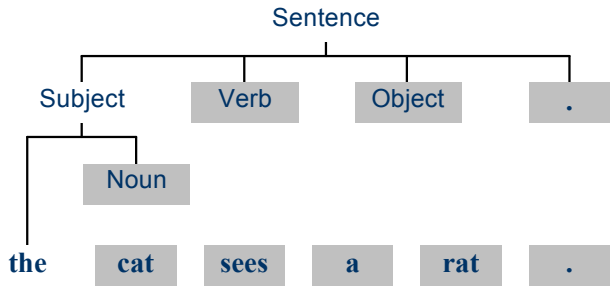
ASTs

Scanning

Beispiel Top-Down Parsing

the cat sees a rat .

Sentence ::= Subject Verb Object .
Subject ::= I | a Noun | the Noun
Object ::= me | a Noun | the Noun
Noun ::= cat | mat | rat
Verb ::= like | is | see | sees



OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver Abstieg

Konstruktion

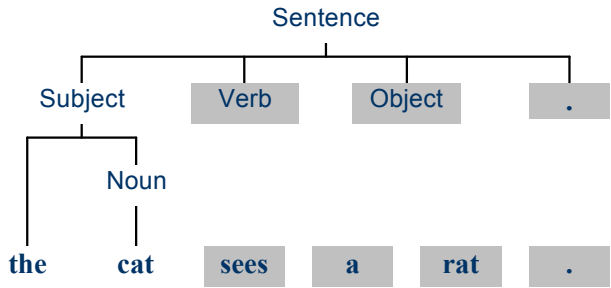
ASTs

Scanning

Beispiel Top-Down Parsing

the cat sees a rat .

Sentence ::= Subject Verb Object .
Subject ::= **I** | **a** Noun | **the** Noun
Object ::= **me** | **a** Noun | **the** Noun
Noun ::= **cat** | **mat** | **rat**
Verb ::= **like** | **is** | **see** | **sees**



OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

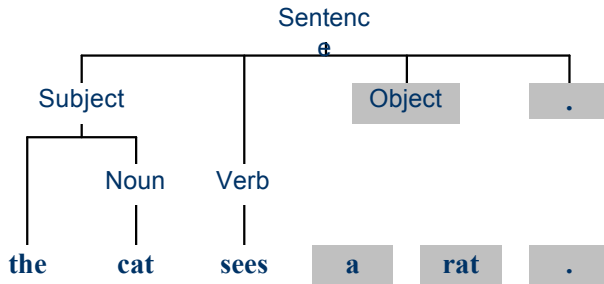
ASTs

Scanning

Beispiel Top-Down Parsing

the cat sees a rat .

Sentence ::= Subject Verb Object .
Subject ::= **I** | **a** Noun | **the** Noun
Object ::= **me** | **a** Noun | **the** Noun
Noun ::= **cat** | **mat** | **rat**
Verb ::= **like** | **is** | **see** | **sees**



OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

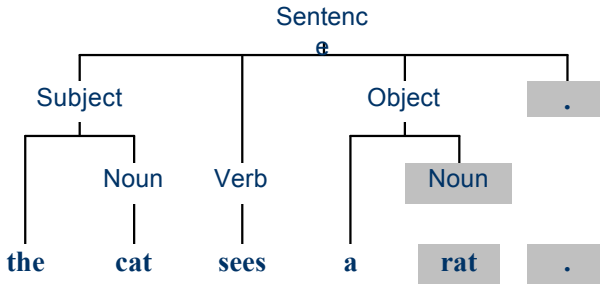
ASTs

Scanning

Beispiel Top-Down Parsing

the cat sees a rat .

Sentence ::= Subject Verb Object .
Subject ::= **I** | **a** Noun | **the** Noun
Object ::= **me** | **a** Noun | **the** Noun
Noun ::= **cat** | **mat** | **rat**
Verb ::= **like** | **is** | **see** | **sees**



OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

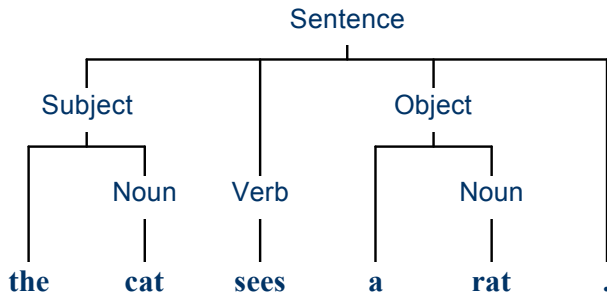
ASTs

Scanning

Beispiel Top-Down Parsing

the cat sees a rat .

Sentence ::= Subject Verb Object .
Subject ::= **I** | **a** Noun | **the** Noun
Object ::= **me** | **a** Noun | **the** Noun
Noun ::= **cat** | **mat** | **rat**
Verb ::= **like** | **is** | **see** | **sees**



OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

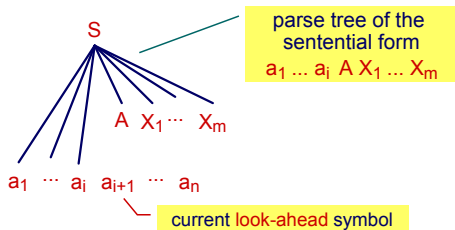
Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Hintergrund Top-Down Parsing



Falls es möglich ist,

- ... bei Betrachten der nächsten k Zeichen des Textes
- ... immer die richtige Produktion zu finden

dann ist die Grammatik $LL(k)$

- **L**: Lese Eingabetext von links nach rechts
- **L**: Leite immer vom am weitesten links stehenden Nicht-Terminal ab.

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

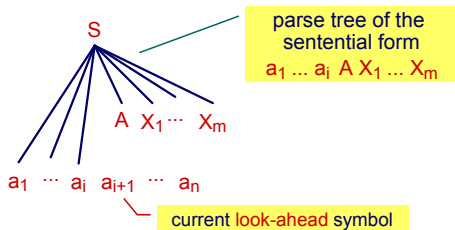
Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Hintergrund Top-Down Parsing



Falls es möglich ist,

- ... bei Betrachten der nächsten k Zeichen des Textes
- ... immer die richtige Produktion zu finden

dann ist die Grammatik **LL(k)**

- **L**: Lese Eingabetext von **links nach rechts**
- **L**: Leite immer vom am weitesten **links** stehenden Nicht-Terminal ab.

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Vergleich Top-Down mit Bottom-Up Parsing



- Probleme mit Top-Down-Parsing

- Konstruktion einer $LL(k)$ Grammatik für die gewünschte Sprache gelegentlich mühsam
- Linksausklammern und Beseitigen von Linksrekursion können Lesbarkeit der Grammatik erschweren

- Lösung: Bottom-Up-Parsing mit $LR(k)$ -Techniken

- $LR(k)$ -Längs Eingabesatz von links nach rechts
- $LR(k)$ -Fasern die am weitesten rechts stehen, sind die ersten, die reduziert werden können
- $LR(k)$ -Syntaxe analysieren und parsen den Rest
- $LR(k)$ -Fasern sind $LR(k)$ -parsierbar
- $LR(k)$ -Fasern sind $LR(k)$ -parsierbar
- $LR(k)$ -Fasern sind $LR(k)$ -parsierbar

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver

Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Vergleich Top-Down mit Bottom-Up Parsing



- Probleme mit Top-Down-Parsing
 - Konstruktion einer $LL(k)$ Grammatik für die gewünschte Sprache gelegentlich mühsam
 - Linksausklammern und Beseitigen von Linksrekursion können Lesbarkeit der Grammatik erschweren

- Lösung: Bottom-Up-Parsing mit $LR(k)$ -Techniken

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Vergleich Top-Down mit Bottom-Up Parsing



- Probleme mit Top-Down-Parsing
 - Konstruktion einer $LL(k)$ Grammatik für die gewünschte Sprache gelegentlich mühsam
 - Linksausklammern und Beseitigen von Linksrekursion können Lesbarkeit der Grammatik erschweren

● Lösung: Bottom-Up-Parsing mit $LR(k)$ -Techniken

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Vergleich Top-Down mit Bottom-Up Parsing



- Probleme mit Top-Down-Parsing
 - Konstruktion einer $LL(k)$ Grammatik für die gewünschte Sprache gelegentlich mühsam
 - Linksausklammern und Beseitigen von Linksrekursion können Lesbarkeit der Grammatik erschweren

● Lösung: Bottom-Up-Parsing mit $LR(k)$ -Techniken

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Vergleich Top-Down mit Bottom-Up Parsing



- Probleme mit Top-Down-Parsing
 - Konstruktion einer $LL(k)$ Grammatik für die gewünschte Sprache gelegentlich mühsam
 - Linksausklammern und Beseitigen von Linksrekursion können Lesbarkeit der Grammatik erschweren
- Lösung: Bottom-Up-Parsing mit $LR(k)$ -Techniken
 - **L**: Lese Eingabetext von **links nach rechts**
 - **R**: Fasse die am weitesten **rechts** stehenden Terminal-Symbole zusammen und baue den Baum **rückwärts** auf
 - Mächtigeres Beschreibungsinstrument als $LL(k)$
 - Nachteil: Parsing-Vorgang komplexer und schlechter verständlich

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Vergleich Top-Down mit Bottom-Up Parsing



- Probleme mit Top-Down-Parsing
 - Konstruktion einer $LL(k)$ Grammatik für die gewünschte Sprache gelegentlich mühsam
 - Linksausklammern und Beseitigen von Linksrekursion können Lesbarkeit der Grammatik erschweren
- Lösung: Bottom-Up-Parsing mit $LR(k)$ -Techniken
 - **L**: Lese Eingabetext von **links nach rechts**
 - **R**: Fasse die am weitesten **rechts** stehenden Terminal-Symbole zusammen und baue den Baum **rückwärts** auf
 - Mächtigeres Beschreibungsinstrument als $LL(k)$
 - Nachteil: Parsing-Vorgang komplexer und schlechter verständlich

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Vergleich Top-Down mit Bottom-Up Parsing



- Probleme mit Top-Down-Parsing
 - Konstruktion einer $LL(k)$ Grammatik für die gewünschte Sprache gelegentlich mühsam
 - Linksausklammern und Beseitigen von Linksrekursion können Lesbarkeit der Grammatik erschweren
- Lösung: Bottom-Up-Parsing mit $LR(k)$ -Techniken
 - **L**: Lese Eingabetext von **links nach rechts**
 - **R**: Fasse die am weitesten **rechts** stehenden Terminal-Symbole zusammen und baue den Baum **rückwärts** auf
 - Mächtigeres Beschreibungsinstrument als $LL(k)$
 - Nachteil: Parsing-Vorgang komplexer und schlechter verständlich

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Vergleich Top-Down mit Bottom-Up Parsing



- Probleme mit Top-Down-Parsing
 - Konstruktion einer $LL(k)$ Grammatik für die gewünschte Sprache gelegentlich mühsam
 - Linksausklammern und Beseitigen von Linksrekursion können Lesbarkeit der Grammatik erschweren
- Lösung: Bottom-Up-Parsing mit $LR(k)$ -Techniken
 - **L**: Lese Eingabetext von **links nach rechts**
 - **R**: Fasse die am weitesten **rechts** stehenden Terminal-Symbole zusammen und baue den Baum **rückwärts** auf
 - Mächtigeres Beschreibungsinstrument als $LL(k)$
 - Nachteil: Parsing-Vorgang komplexer und schlechter verständlich

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Vergleich Top-Down mit Bottom-Up Parsing



- Probleme mit Top-Down-Parsing
 - Konstruktion einer $LL(k)$ Grammatik für die gewünschte Sprache gelegentlich mühsam
 - Linksausklammern und Beseitigen von Linksrekursion können Lesbarkeit der Grammatik erschweren
- Lösung: Bottom-Up-Parsing mit $LR(k)$ -Techniken
 - **L**: Lese Eingabetext von **links nach rechts**
 - **R**: Fasse die am weitesten **rechts** stehenden Terminal-Symbole zusammen und baue den Baum **rückwärts** auf
 - Mächtigeres Beschreibungsinstrument als $LL(k)$
 - Nachteil: Parsing-Vorgang komplexer und schlechter verständlich

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

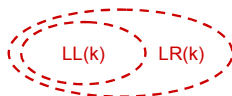
ASTs

Scanning

Vergleich Top-Down mit Bottom-Up Parsing



- Probleme mit Top-Down-Parsing
 - Konstruktion einer $LL(k)$ Grammatik für die gewünschte Sprache gelegentlich mühsam
 - Linksausklammern und Beseitigen von Linksrekursion können Lesbarkeit der Grammatik erschweren
- Lösung: Bottom-Up-Parsing mit $LR(k)$ -Techniken
 - **L**: Lese Eingabetext von **links nach rechts**
 - **R**: Fasse die am weitesten **rechts** stehenden Terminal-Symbole zusammen und baue den Baum **rückwärts** auf
 - Mächtigeres Beschreibungsinstrument als $LL(k)$
 - Nachteil: Parsing-Vorgang komplexer und schlechter verständlich



Parsen mit rekursivem Abstieg



Einfache Implementierung der Top-Down Strategie, Idee:

- Struktur des konkreten Syntaxbaumes (Parse-Baum) entspricht
- ... Aufrufmuster von sich wechselseitig aufrufenden Prozeduren
- Für jedes Nicht-Terminal **XYZ** existiert
- ... Parse-Prozedur `parseXYZ`, die genau dieses Nicht-Terminal parst

Beispiel:

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Parsen mit rekursivem Abstieg



Einfache Implementierung der Top-Down Strategie, Idee:

- Struktur des konkreten Syntaxbaumes (Parse-Baum) entspricht
- ... Aufrufmuster von sich wechselseitig aufrufenden Prozeduren
- Für jedes Nicht-Terminal **XYZ** existiert
- ... Parse-Prozedur `parseXYZ`, die genau dieses Nicht-Terminal parst

Beispiel:

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Parsen mit rekursivem Abstieg



Einfache Implementierung der Top-Down Strategie, Idee:

- Struktur des konkreten Syntaxbaumes (Parse-Baum) entspricht
- ... Aufrufmuster von sich wechselseitig aufrufenden Prozeduren
- Für jedes Nicht-Terminal **XYZ** existiert
- ... Parse-Prozedur `parseXYZ`, die genau dieses Nicht-Terminal parst

Beispiel:

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning



Einfache Implementierung der Top-Down Strategie, Idee:

- Struktur des konkreten Syntaxbaumes (Parse-Baum) entspricht
- ... Aufrufmuster von sich wechselseitig aufrufenden Prozeduren
- Für jedes Nicht-Terminal **XYZ** existiert
- ... Parse-Prozedur `parseXYZ`, die genau dieses Nicht-Terminal parst

Beispiel:

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning



Einfache Implementierung der Top-Down Strategie, Idee:

- Struktur des konkreten Syntaxbaumes (Parse-Baum) entspricht
- ... Aufrufmuster von sich wechselseitig aufrufenden Prozeduren
- Für jedes Nicht-Terminal **XYZ** existiert
- ... Parse-Prozedur `parseXYZ`, die genau dieses Nicht-Terminal parst

Beispiel:

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

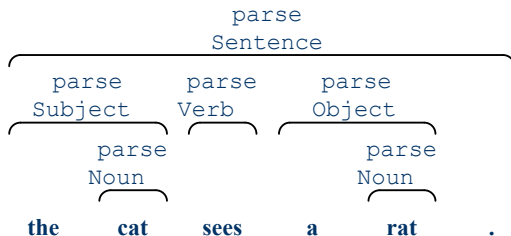
Parsen mit rekursivem Abstieg



Einfache Implementierung der Top-Down Strategie, Idee:

- Struktur des konkreten Syntaxbaumes (Parse-Baum) entspricht
- ... Aufrufmuster von sich wechselseitig aufrufenden Prozeduren
- Für jedes Nicht-Terminal **XYZ** existiert
- ... Parse-Prozedur `parseXYZ`, die genau dieses Nicht-Terminal parst

Beispiel:



OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Beispiel für Micro-English 1



OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Sentence ::= Subject Verb Object .

```
protected void parseSentence() {  
    parseSubject();  
    parseVerb();  
    parseObject();  
    accept(".") ;  
}
```

accept(t) prüft, ob **aktuelles Token** das erwartete Token **t** ist.

Beispiel für Micro-English 2



Subject ::= I | a Noun | the Noun

```
protected void parseSubject() {
    if (currentToken matches "I") {
        accept("I");
    } else if (currentToken matches "a") {
        accept("a");
        parseNoun();
    } else if (currentToken matches "the") {
        accept("the");
        parseNoun();
    } else
        report a syntax error
}
```

Die Methode muß immer anhand von currentToken die passende Alternative auswählen können.

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Beispiel für Micro-English 3



```
public class MicroEnglishParser {
    protected Token currentToken;

    public void parse() {
        currentToken = first token;
        parseSentence();
        check that no token follows the sentence
    }

    protected void accept(Token expected) { ... }
    protected void parseSentence() { ... }
    protected void parseSubject() { ... }
    protected void parseObject() { ... }
    protected void parseNoun() { ... }
    protected void parseVerb() { ... }
    ...
}
```

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Beispiel für Micro-English 3



OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

```
public class MicroEnglishParser {  
    protected Token currentToken;
```

```
    public void parse() {  
        currentToken = first token;  
        parseSentence();
```

check that no token follows the sentence

Schnittstelle zum Scanner,
der die Tokens liefert

```
    }  
    protected void accept(Token expected) { ... }  
    protected void parseSentence() { ... }  
    protected void parseSubject() { ... }  
    protected void parseObject() { ... }  
    protected void parseNoun() { ... }  
    protected ...
```

In Watt & Brown sind die Parse-Methoden als **private** deklariert. Ungeschickt, da es die Anpassung des Verhaltens durch Vererbung verhindert.

```
}
```




- `currentToken` enthält nacheinander die Tokens des Eingabetextes
- Ablauf einer Methode `parseN`
 - Bei Eintritt enthält `currentToken` eines der Tokens, mit denen `N` beginnen kann
 - ... sonst wäre eine andere Parse-Methode aufgerufen werden (oder Syntaxfehler)
 - Bei Austritt enthält `currentToken` das auf die `N`-Phrase folgende Token
- Ablauf der Methode `accept(t)`
 - Bei Eintritt muß `currentToken = t` sein
 - ... sonst Syntaxfehler
 - Bei Austritt enthält `currentToken` das auf `t` folgende Token



- `currentToken` enthält nacheinander die Tokens des Eingabetextes
- Ablauf einer Methode `parseN`
 - Bei Eintritt enthält `currentToken` eines der Tokens, mit denen **N** beginnen kann
 - ... sonst wäre eine andere Parse-Methode aufgerufen werden (oder Syntaxfehler)
 - Bei Austritt enthält `currentToken` das auf die N-Phrase folgende Token
- Ablauf der Methode `accept(t)`
 - Bei Eintritt muß `currentToken = t` sein
 - ... sonst Syntaxfehler
 - Bei Austritt enthält `currentToken` das auf `t` folgende Token



- `currentToken` enthält nacheinander die Tokens des Eingabetextes
- Ablauf einer Methode `parseN`
 - Bei Eintritt enthält `currentToken` eines der Token, **mit denen N beginnen kann**
 - ... sonst wäre eine andere Parse-Methode aufgerufen werden (oder Syntaxfehler)
 - Bei Austritt enthält `currentToken` das auf die N-Phrase folgende Token
- Ablauf der Methode `accept (t)`
 - Bei Eintritt muß `currentToken = t` sein
 - ... sonst Syntaxfehler
 - Bei Austritt enthält `currentToken` das auf `t` folgende Token



- `currentToken` enthält nacheinander die Tokens des Eingabetextes
- Ablauf einer Methode `parseN`
 - Bei Eintritt enthält `currentToken` eines der Token, **mit denen N beginnen kann**
 - ... sonst wäre eine andere Parse-Methode aufgerufen werden (oder Syntaxfehler)
 - Bei Austritt enthält `currentToken` das auf die N-Phrase folgende Token
- Ablauf der Methode `accept (t)`
 - Bei Eintritt muß `currentToken = t` sein
 - ... sonst Syntaxfehler
 - Bei Austritt enthält `currentToken` das auf `t` folgende Token



- `currentToken` enthält nacheinander die Tokens des Eingabetextes
- Ablauf einer Methode `parseN`
 - Bei Eintritt enthält `currentToken` eines der Token, **mit denen N beginnen kann**
 - ... sonst wäre eine andere Parse-Methode aufgerufen werden (oder Syntaxfehler)
 - Bei Austritt enthält `currentToken` das auf die **N-Phrase** folgende Token
- Ablauf der Methode `accept (t)`
 - Bei Eintritt muß `currentToken = t` sein
 - ... sonst Syntaxfehler
 - Bei Austritt enthält `currentToken` das auf `t` folgende Token



- `currentToken` enthält nacheinander die Tokens des Eingabetextes
- Ablauf einer Methode `parseN`
 - Bei Eintritt enthält `currentToken` eines der Token, **mit denen N beginnen kann**
 - ... sonst wäre eine andere Parse-Methode aufgerufen werden (oder Syntaxfehler)
 - Bei Austritt enthält `currentToken` das auf die **N-Phrase** folgende Token
- Ablauf der Methode `accept (t)`
 - Bei Eintritt muß `currentToken = t` sein
 - ... sonst Syntaxfehler
 - Bei Austritt enthält `currentToken` das auf `t` folgende Token



- `currentToken` enthält nacheinander die Tokens des Eingabetextes
- Ablauf einer Methode `parseN`
 - Bei Eintritt enthält `currentToken` eines der Token, **mit denen N beginnen kann**
 - ... sonst wäre eine andere Parse-Methode aufgerufen werden (oder Syntaxfehler)
 - Bei Austritt enthält `currentToken` das auf die **N-Phrase** folgende Token
- Ablauf der Methode `accept(t)`
 - Bei Eintritt muß `currentToken = t` sein
 - ... sonst Syntaxfehler
 - Bei Austritt enthält `currentToken` das auf `t` folgende Token



- `currentToken` enthält nacheinander die Tokens des Eingabetextes
- Ablauf einer Methode `parseN`
 - Bei Eintritt enthält `currentToken` eines der Token, **mit denen N beginnen kann**
 - ...sonst wäre eine andere Parse-Methode aufgerufen werden (oder Syntaxfehler)
 - Bei Austritt enthält `currentToken` das auf die **N-Phrase** folgende Token
- Ablauf der Methode `accept(t)`
 - Bei Eintritt muß `currentToken = t` sein
 - ...sonst Syntaxfehler
 - Bei Austritt enthält `currentToken` das auf `t` folgende Token



- `currentToken` enthält nacheinander die Tokens des Eingabetextes
- Ablauf einer Methode `parseN`
 - Bei Eintritt enthält `currentToken` eines der Token, **mit denen N beginnen kann**
 - ... sonst wäre eine andere Parse-Methode aufgerufen werden (oder Syntaxfehler)
 - Bei Austritt enthält `currentToken` das auf die **N-Phrase** folgende Token
- Ablauf der Methode `accept(t)`
 - Bei Eintritt muß `currentToken = t` sein
 - ... sonst Syntaxfehler
 - Bei Austritt enthält `currentToken` das auf `t` folgende Token

Systematische Konstruktion von Parsern



Entwicklung von Parsern mit rekursivem Abstieg

- 1 **Formuliere Grammatik (CFG) in EBNF**
 - Eine Produktion pro Nicht-Terminal
 - Beseitige **immer** Linksrekursion
 - Klammere gemeinsame Teilausdrücke nach links aus wo **möglich**
- 2 **Erstelle Klasse für den Parser mit**
 - `protected Variable currentToken`
 - Schnittstellenmethoden zum Scanner
 - `int getNextToken()`
 - `void accept(int token)`
 - `public Methode parse, welche ...`
 - `currentToken` liefert Token aus dem Scanner
 - `getNextToken` Methode des Scanners
- 3 **Implementiere `protected` Parsing-Methoden**
 - Methode `parseN` für jedes Nicht-Terminalsymbol `N`

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Systematische Konstruktion von Parsern



Entwicklung von Parsern mit rekursivem Abstieg

- 1 **Formuliere Grammatik (CFG) in EBNF**
 - Eine Produktion pro Nicht-Termital
 - Beseitige **immer** Linksrekursion
 - Klammere gemeinsame Teilausdrucks nach links aus wo **möglich**
- 2 **Erstelle Klasse für den Parser mit**
 - `protected Variable currentToken`
 - Schnittstellenmethoden zum Scanner
 - `int getNextToken()`
 - `void accept(int token)`
 - `public Methode parse, welche ...`
 - `currentToken` liefert Token aus dem Scanner
 - `getNextToken` Methode des Scanners
- 3 **Implementiere `protected` Parsing-Methoden**
 - Methode `parseN` für jedes Nicht-Terminalsymbol `N`

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Systematische Konstruktion von Parsern



Entwicklung von Parsern mit rekursivem Abstieg

- 1 **Formuliere Grammatik (CFG) in EBNF**
 - Eine Produktion pro Nicht-Terminal
 - Beseitige **immer** Linksrekursion
 - Klammere gemeinsame Teilausdrücke nach links aus wo **möglich**
- 2 **Erstelle Klasse für den Parser mit**
 - `protected Variable currentToken`
 - Schnittstellenmethoden zum Scanner
 - `int getNextToken()`
 - `void setNextToken(int token)`
 - `public Methode parse, welche ...`
 - `return Tokenwert des Tokens aus CFG`
 - `return Tokenwert des Tokens aus CFG`
 - `return Tokenwert des Tokens aus CFG`
- 3 **Implementiere `protected` Parsing-Methoden**
 - Methode `parseN` für jedes Nicht-Terminalsymbol `N`

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Systematische Konstruktion von Parsern



Entwicklung von Parsern mit rekursivem Abstieg

- 1 Formulare Grammatik (CFG) in EBNF
 - Eine Produktion pro Nicht-Terminal
 - Beseitige **immer** Linksrekursion
 - Klammere gemeinsame Teilausdrücke nach links aus wo **möglich**
- 2 Erstelle Klasse für den Parser mit
 - `protected Variable currentToken`
 - Schnittstellenmethoden zum Scanner
 - `protected Variable currentToken`
 - `public Methode parse, welche ...`
- 3 Implementiere `protected` Parsing-Methoden
 - Methode `parseN` für jedes Nicht-Terminalsymbol `N`

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning



Entwicklung von Parsern mit rekursivem Abstieg

- 1 **Formuliere Grammatik (CFG) in EBNF**
 - Eine Produktion pro Nicht-Terminal
 - Beseitige **immer** Linksrekursion
 - Klammere gemeinsame Teilausdrücke nach links aus wo **möglich**
- 2 **Erstelle Klasse für den Parser mit**
 - `protected Variable currentToken`
 - Schnittstellenmethoden zum Scanner
 - `accept(f)` und `acceptIt()`
 - `public Methode parse, welche ...`
 - erstes Token via Scanner aus dem Eingabetext liest
 - die Parse-Methode des Start Nicht-Terminals S der CFG aufruft
- 3 **Implementiere `protected` Parsing-Methoden**
 - Methode `parseN` für jedes Nicht-Terminalsymbol N



Entwicklung von Parsern mit rekursivem Abstieg

- 1 Formulare Grammatik (CFG) in EBNF
 - Eine Produktion pro Nicht-Terminal
 - Beseitige **immer** Linksrekursion
 - Klammere gemeinsame Teilausdrücke nach links aus wo **möglich**
- 2 Erstelle Klasse für den Parser mit
 - `protected Variable currentToken`
 - Schnittstellenmethoden zum Scanner
 - `accept (t)` und `acceptIt ()`
 - `public Methode parse, welche ...`
 - erstes Token via Scanner aus dem Eingabetext liest
 - die Parse-Methode des Start Nicht-Terminals S der CFG aufruft
- 3 Implementiere `protected Parsing-Methoden`
 - Methode `parseN` für jedes Nicht-Terminalsymbol N



Entwicklung von Parsern mit rekursivem Abstieg

- 1 **Formuliere Grammatik (CFG) in EBNF**
 - Eine Produktion pro Nicht-Terminal
 - Beseitige **immer** Linksrekursion
 - Klammere gemeinsame Teilausdrücke nach links aus wo **möglich**
- 2 **Erstelle Klasse für den Parser mit**
 - `protected Variable currentToken`
 - **Schnittstellenmethoden zum Scanner**
 - `accept(t)` und `acceptIt()`
 - `public Methode parse, welche ...`
 - erstes Token via Scanner aus dem Eingabetext liest
 - die Parse-Methode des Start Nicht-Terminals S der CFG aufruft
- 3 **Implementiere `protected` Parsing-Methoden**
 - Methode `parseN` für jedes Nicht-Terminalsymbol N



Entwicklung von Parsern mit rekursivem Abstieg

- 1 Formulare Grammatik (CFG) in EBNF
 - Eine Produktion pro Nicht-Terminal
 - Beseitige **immer** Linksrekursion
 - Klammere gemeinsame Teilausdrücke nach links aus wo **möglich**
- 2 Erstelle Klasse für den Parser mit
 - `protected Variable currentToken`
 - Schnittstellenmethoden zum Scanner
 - `accept (t)` und `acceptIt ()`
 - `public Methode parse, welche ...`
 - erstes Token via Scanner aus dem Eingabetext liest
 - die Parse-Methode des Start Nicht-Terminals S der CFG aufruft
- 3 Implementiere `protected Parsing-Methoden`
 - Methode `parseN` für jedes Nicht-Terminalsymbol N



Entwicklung von Parsern mit rekursivem Abstieg

- 1 Formulare Grammatik (CFG) in EBNF
 - Eine Produktion pro Nicht-Terminal
 - Beseitige **immer** Linksrekursion
 - Klammere gemeinsame Teilausdrücke nach links aus wo **möglich**
- 2 Erstelle Klasse für den Parser mit
 - `protected Variable currentToken`
 - Schnittstellenmethoden zum Scanner
 - `accept(t)` und `acceptIt()`
 - `public Methode parse, welche ...`
 - erstes Token via Scanner aus dem Eingabetext liest
 - die Parse-Methode des Start Nicht-Terminals S der CFG aufruft
- 3 Implementiere `protected Parsing-Methoden`
 - Methode `parseN` für jedes Nicht-Terminalsymbol N



Entwicklung von Parsern mit rekursivem Abstieg

- 1 **Formuliere Grammatik (CFG) in EBNF**
 - Eine Produktion pro Nicht-Terminal
 - Beseitige **immer** Linksrekursion
 - Klammere gemeinsame Teilausdrücke nach links aus wo **möglich**
- 2 **Erstelle Klasse für den Parser mit**
 - `protected Variable currentToken`
 - **Schnittstellenmethoden zum Scanner**
 - `accept(t)` und `acceptIt()`
 - **public Methode parse, welche ...**
 - **erstes Token via Scanner aus dem Eingabetext liest**
 - die Parse-Methode des Start Nicht-Terminals *S* der CFG aufruft
- 3 **Implementiere `protected` Parsing-Methoden**
 - Methode `parseN` für jedes Nicht-Terminalsymbol *N*



Entwicklung von Parsern mit rekursivem Abstieg

- 1 Formulare Grammatik (CFG) in EBNF
 - Eine Produktion pro Nicht-Terminal
 - Beseitige **immer** Linksrekursion
 - Klammere gemeinsame Teilausdrücke nach links aus wo **möglich**
- 2 Erstelle Klasse für den Parser mit
 - `protected Variable currentToken`
 - Schnittstellenmethoden zum Scanner
 - `accept(t)` und `acceptIt()`
 - `public Methode parse, welche ...`
 - erstes Token via Scanner aus dem Eingabetext liest
 - die Parse-Methode des Start Nicht-Terminals S der CFG aufruft
- 3 Implementiere `protected Parsing-Methoden`
 - Methode `parseN` für jedes Nicht-Terminalsymbol N



Entwicklung von Parsern mit rekursivem Abstieg

- 1 Formulare Grammatik (CFG) in EBNF
 - Eine Produktion pro Nicht-Terminal
 - Beseitige **immer** Linksrekursion
 - Klammere gemeinsame Teilausdrücke nach links aus wo **möglich**
- 2 Erstelle Klasse für den Parser mit
 - `protected Variable currentToken`
 - Schnittstellenmethoden zum Scanner
 - `accept(t)` und `acceptIt()`
 - `public Methode parse, welche ...`
 - erstes Token via Scanner aus dem Eingabetext liest
 - die Parse-Methode des Start Nicht-Terminals S der CFG aufruft
- 3 Implementiere `protected Parsing-Methoden`
 - Methode `parseN` für jedes Nicht-Terminalsymbol N



Entwicklung von Parsern mit rekursivem Abstieg

- 1 Formulare Grammatik (CFG) in EBNF
 - Eine Produktion pro Nicht-Terminal
 - Beseitige **immer** Linksrekursion
 - Klammere gemeinsame Teilausdrücke nach links aus wo **möglich**
- 2 Erstelle Klasse für den Parser mit
 - `protected Variable currentToken`
 - Schnittstellenmethoden zum Scanner
 - `accept (t)` und `acceptIt ()`
 - `public Methode parse, welche ...`
 - erstes Token via Scanner aus dem Eingabetext liest
 - die Parse-Methode des Start Nicht-Terminals S der CFG aufruft
- 3 Implementiere `protected Parsing-Methoden`
 - Methode `parseN` für jedes Nicht-Terminalsymbol N



starters[[X]] mit RE X

Menge aller Terminal-Symbole, die am Anfang einer aus **X** herleitbaren Zeichenkette stehen können.

Beispiele

$$\text{starters}[[\mathbf{ab}]] = \{\mathbf{a}\}$$

$$\text{starters}[[\mathbf{a|b}]] = \{\mathbf{a, b}\}$$

$$\text{starters}[[\mathbf{(re) * set}]] = \{\mathbf{r, s}\}$$



starters[[X]] mit RE X

Menge aller Terminal-Symbole, die am Anfang einer aus **X** herleitbaren Zeichenkette stehen können.

Beispiele

$$\text{starters}[[\mathbf{ab}]] = \{\mathbf{a}\}$$

$$\text{starters}[[\mathbf{a|b}]] = \{\mathbf{a, b}\}$$

$$\text{starters}[[\mathbf{(re) * set}]] = \{\mathbf{r, s}\}$$

Berechnungsregeln für starters $[[\mathbf{X}]]$



OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

$$\text{starters}[[\varepsilon]] = \{\}$$

$$\text{starters}[[\mathbf{t}]] = \{\mathbf{t}\}$$

$$\text{starters}[[\mathbf{XY}]] = \begin{cases} \text{starters}[[\mathbf{X}]]: \text{ falls aus } \mathbf{X} \text{ kein } \varepsilon \text{ herleitbar} \\ \text{starters}[[\mathbf{X}]] \cup \text{starters}[[\mathbf{Y}]]: \text{ sonst} \end{cases}$$

$$\text{starters}[[\mathbf{X|Y}]] = \text{starters}[[\mathbf{X}]] \cup \text{starters}[[\mathbf{Y}]]$$

$$\text{starters}[[\mathbf{X*}]] = \text{starters}[[\mathbf{X}]]$$

$$\text{starters}[[\mathbf{N*}]] = \text{starters}[[\mathbf{X}], \text{ wenn } \mathbf{N} ::= \mathbf{X}$$

Inhalt der `parseN`-Methoden



Annahme: $\mathbf{N} ::= \mathbf{X}$, nun **schrittweise** Zerlegung von \mathbf{X}

ε ; (=leere Anweisung)

t accept (t);

P parseP ();

P Q parseP ();

parseQ ();

P|Q if (currentToken \in starters[[**P**]]) was bei $\mathbf{P} = \varepsilon$?
parseP ();

else if (currentToken \in starters[[**Q**]])
parseQ ();

else

melde Syntaxfehler

P* while (currentToken \in starters[[**P**]])
parseP ();

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Inhalt der `parseN`-Methoden



Annahme: $\mathbf{N} ::= \mathbf{X}$, nun **schrittweise** Zerlegung von \mathbf{X}

ε ; (=leere Anweisung)

t accept (t) ;

\mathbf{P} parseP () ;

\mathbf{PQ} parseP () ;

parseQ () ;

$\mathbf{P|Q}$ if (currentToken \in starters[[\mathbf{P}]]) was bei $\mathbf{P} = \varepsilon$?
parseP () ;

else if (currentToken \in starters[[\mathbf{Q}]])
parseQ () ;

else

melde Syntaxfehler

\mathbf{P}^* while (currentToken \in starters[[\mathbf{P}]])
parseP () ;

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Inhalt der `parseN`-Methoden



Annahme: $\mathbf{N} ::= \mathbf{X}$, nun **schrittweise** Zerlegung von \mathbf{X}

ε ; (=leere Anweisung)

t accept (t) ;

P parseP () ;

P Q parseP () ;

parseQ () ;

P|Q if (currentToken \in starters[[**P**]]) was bei $\mathbf{P} = \varepsilon$?
parseP () ;

else if (currentToken \in starters[[**Q**]])
parseQ () ;

else

melde Syntaxfehler

P* while (currentToken \in starters[[**P**]])
parseP () ;

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Inhalt der `parseN`-Methoden



Annahme: $\mathbf{N} ::= \mathbf{X}$, nun **schrittweise** Zerlegung von \mathbf{X}

ε ; (=leere Anweisung)

t accept (t) ;

P parseP () ;

P Q parseP () ;

parseQ () ;

P|Q if (currentToken \in starters[[**P**]]) was bei $\mathbf{P} = \varepsilon$?
parseP () ;

else if (currentToken \in starters[[**Q**]])
parseQ () ;

else

melde Syntaxfehler

P* while (currentToken \in starters[[**P**]])
parseP () ;

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Inhalt der `parseN`-Methoden



Annahme: $\mathbf{N} ::= \mathbf{X}$, nun **schrittweise** Zerlegung von \mathbf{X}

ε ; (=leere Anweisung)

t accept (t) ;

P parseP () ;

P Q parseP () ;

parseQ () ;

P|Q if (currentToken \in starters[[**P**]]) was bei **P** = ε ?
parseP () ;

else if (currentToken \in starters[[**Q**]])
parseQ () ;

else

melde Syntaxfehler

P* while (currentToken \in starters[[**P**]])
parseP () ;

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Inhalt der `parseN`-Methoden



Annahme: $\mathbf{N} ::= \mathbf{X}$, nun **schrittweise** Zerlegung von \mathbf{X}

ε ; (=leere Anweisung)

t accept (t) ;

P parseP () ;

P Q parseP () ;

parseQ () ;

P|Q if (currentToken \in starters[[**P**]]) was bei **P** = ε ?
parseP () ;

else if (currentToken \in starters[[**Q**]])
parseQ () ;

else

melde Syntaxfehler

P* while (currentToken \in starters[[**P**]])
parseP () ;

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning



Analog: $\text{follow}[[\mathbf{X}]]$ ist Menge der Tokens, die in der CFG nach \mathbf{X} folgen können.

Beispiel

$$\mathbf{N} ::= \mathbf{XY}$$
$$\mathbf{X} ::= \mathbf{a} \mid \mathbf{b}$$
$$\mathbf{Y} ::= \mathbf{c} \mid \mathbf{d}$$
$$\text{follow}[[\mathbf{N}]] ::= \{\}$$
$$\text{follow}[[\mathbf{X}]] ::= \{\mathbf{c}, \mathbf{d}\}$$
$$\text{follow}[[\mathbf{Y}]] ::= \{\}$$



Analog: $\text{follow}[[\mathbf{X}]]$ ist Menge der Tokens, die in der CFG nach \mathbf{X} folgen können.

Beispiel

$$\mathbf{N} ::= \mathbf{XY}$$
$$\mathbf{X} ::= \mathbf{a} \mid \mathbf{b}$$
$$\mathbf{Y} ::= \mathbf{c} \mid \mathbf{d}$$
$$\text{follow}[[\mathbf{N}]] ::= \{\}$$
$$\text{follow}[[\mathbf{X}]] ::= \{\mathbf{c}, \mathbf{d}\}$$
$$\text{follow}[[\mathbf{Y}]] ::= \{\}$$



Funktionieren nur dann, wenn in Grammatik G gilt:

- Falls G $X|Y$ enthält und sich weder X noch Y zu ϵ ableiten lassen: $\text{starters}[[X]] \cap \text{starters}[[Y]] = \emptyset$
- Falls G $X|Y$ enthält und sich beispielsweise Y zu ϵ ableiten lässt:
 $\text{starters}[[X]] \cap (\text{starters}[[Y]] \cup \text{follow}[[X|Y]]) = \emptyset$
- Falls G X^+ enthält: $\text{starters}[[X]] \cap \text{follow}[[X]] = \emptyset$

➔ Wenn alles gilt: G ist $LL(k)$ mit $k = 1$

Hinweis: Definition in PLPJ, p. 104 ist **nicht** ausreichend!



Funktionieren nur dann, wenn in Grammatik G gilt:

- Falls G $X|Y$ enthält und sich **weder X noch Y** zu ϵ ableiten lassen: $\text{starters}[[X]] \cap \text{starters}[[Y]] = \emptyset$
- Falls G $X|Y$ enthält und sich beispielsweise Y zu ϵ ableiten lässt:
 $\text{starters}[[X]] \cap (\text{starters}[[Y]] \cup \text{follow}[[X|Y]]) = \emptyset$
- Falls G X^* enthält: $\text{starters}[[X]] \cap \text{follow}[[X]] = \emptyset$

➔ Wenn alles gilt: G ist $LL(k)$ mit $k = 1$

Hinweis: Definition in PLPJ, p. 104 ist **nicht** ausreichend!



Funktionieren nur dann, wenn in Grammatik G gilt:

- Falls G $X|Y$ enthält und sich **weder X noch Y** zu ϵ ableiten lassen: $\text{starters}[[X]] \cap \text{starters}[[Y]] = \emptyset$
- Falls G $X|Y$ enthält und sich beispielsweise Y zu ϵ ableiten lässt:
 $\text{starters}[[X]] \cap (\text{starters}[[Y]] \cup \text{follow}[[X|Y]]) = \emptyset$
- Falls G X^* enthält: $\text{starters}[[X]] \cap \text{follow}[[X]] = \emptyset$

➔ Wenn alles gilt: G ist $LL(k)$ mit $k = 1$

Hinweis: Definition in PLPJ, p. 104 ist **nicht** ausreichend!



Funktionieren nur dann, wenn in Grammatik G gilt:

- Falls G $X|Y$ enthält und sich **weder X noch Y** zu ϵ ableiten lassen: $\text{starters}[[X]] \cap \text{starters}[[Y]] = \emptyset$
- Falls G $X|Y$ enthält und sich beispielsweise Y zu ϵ ableiten lässt:
 $\text{starters}[[X]] \cap (\text{starters}[[Y]] \cup \text{follow}[[X|Y]]) = \emptyset$
- Falls G X^* enthält: $\text{starters}[[X]] \cap \text{follow}[[X]] = \emptyset$

➔ Wenn alles gilt: G ist $LL(k)$ mit $k = 1$

Hinweis: Definition in PLPJ, p. 104 ist **nicht** ausreichend!



Funktionieren nur dann, wenn in Grammatik G gilt:

- Falls G $X|Y$ enthält und sich **weder X noch Y** zu ϵ ableiten lassen: $\text{starters}[[X]] \cap \text{starters}[[Y]] = \emptyset$
- Falls G $X|Y$ enthält und sich beispielsweise Y zu ϵ ableiten lässt:
 $\text{starters}[[X]] \cap (\text{starters}[[Y]] \cup \text{follow}[[X|Y]]) = \emptyset$
- Falls G X^* enthält: $\text{starters}[[X]] \cap \text{follow}[[X]] = \emptyset$

➔ Wenn alles gilt: G ist $LL(k)$ mit $k = 1$

Hinweis: Definition in PLPJ, p. 104 ist **nicht** ausreichend!



Funktionieren nur dann, wenn in Grammatik G gilt:

- Falls G $X|Y$ enthält und sich **weder X noch Y** zu ϵ ableiten lassen: $\text{starters}[[X]] \cap \text{starters}[[Y]] = \emptyset$
- Falls G $X|Y$ enthält und sich beispielsweise Y zu ϵ ableiten lässt:
 $\text{starters}[[X]] \cap (\text{starters}[[Y]] \cup \text{follow}[[X|Y]]) = \emptyset$
- Falls G X^* enthält: $\text{starters}[[X]] \cap \text{follow}[[X]] = \emptyset$

➔ Wenn alles gilt: G ist **LL(k)** mit $k = 1$

Hinweis: Definition in PLPJ, p. 104 ist **nicht** ausreichend!

Verfeinerte Zerlegungsregeln



Bisher gezeigt für $P|Q$

```
if (currentToken  $\in$  starters[[P]])
    parseP();
else if (currentToken  $\in$  starters[[Q]])
    parseQ();
else
    melde Syntaxfehler
```

Problematisch, wenn ϵ aus **P** oder **Q** ableitbar.

Korrekt: Verwende statt starters[[**X**]]

$$\text{dirset}[[\mathbf{X}]] = \begin{cases} \text{starters}[[\mathbf{X}]]: & \text{falls aus } \mathbf{X} \text{ kein } \epsilon \text{ herleitbar} \\ \text{starters}[[\mathbf{X}]] \cup \text{follow}[[\mathbf{X}]]: & \text{sonst} \end{cases}$$

Analog für P^* .

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Verfeinerte Zerlegungsregeln



Bisher gezeigt für $P|Q$

```
if (currentToken  $\in$  starters[[P]])
    parseP();
else if (currentToken  $\in$  starters[[Q]])
    parseQ();
else
    melde Syntaxfehler
```

Problematisch, wenn ε aus **P** oder **Q** ableitbar.

Korrekt: Verwende statt starters[[**X**]]

$$\text{dirset}[[\mathbf{X}]] = \begin{cases} \text{starters}[[\mathbf{X}]]: & \text{falls aus } \mathbf{X} \text{ kein } \varepsilon \text{ herleitbar} \\ \text{starters}[[\mathbf{X}]] \cup \text{follow}[[\mathbf{X}]]: & \text{sonst} \end{cases}$$

Analog für P^* .

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Verfeinerte Zerlegungsregeln



Bisher gezeigt für $\mathbf{P|Q}$

```
if (currentToken  $\in$  starters[[P]])
    parseP();
else if (currentToken  $\in$  starters[[Q]])
    parseQ();
else
    melde Syntaxfehler
```

Problematisch, wenn ε aus \mathbf{P} oder \mathbf{Q} ableitbar.

Korrekt: Verwende statt starters[[\mathbf{X}]]

$$\text{dirset}[[\mathbf{X}]] = \begin{cases} \text{starters}[[\mathbf{X}]]: & \text{falls aus } \mathbf{X} \text{ kein } \varepsilon \text{ herleitbar} \\ \text{starters}[[\mathbf{X}]] \cup \text{follow}[[\mathbf{X}]]: & \text{sonst} \end{cases}$$

Analog für $\mathbf{P^*}$.

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Beispiel für nicht-LL(1) Grammatik



OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

- Aus Algol Grammatik

Block ::= begin **Declaration** (; **Declaration**)* ; **Command** end

- Prüfe Regel für X^*

- $\text{starters}[[; \text{Declaration}]] = \{ ; \}$
- $\text{follow}[[(; \text{Declaration})^*]] = \{ ; \}$
- $\text{starters}[[; \text{Declaration}]] \cap \text{follow}[[(; \text{Declaration})^*]] \neq \emptyset$

- Produktion ist aber transformierbar

Block ::= begin **Declaration** ; (**Declaration** ;)* **Command** end

- Annahme:

$\text{starters}[[\text{Declaration} ;]] \cap \text{starters}[[\text{Command}]] = \emptyset$

Beispiel für nicht-LL(1) Grammatik



OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

- Aus Algol Grammatik

Block ::= begin **Declaration** (; **Declaration**)* ; **Command** end

- Prüfe Regel für **X***

- $\text{starters}[[; \text{Declaration}]] = \{ ; \}$
- $\text{follow}[[(; \text{Declaration})^*]] = \{ ; \}$
- $\text{starters}[[; \text{Declaration}]] \cap \text{follow}[[(; \text{Declaration})^*]]$
 $\neq \emptyset$

- Produktion ist aber transformierbar

Block ::= begin **Declaration** ; (**Declaration** ;)* **Command** end

- Annahme:

$\text{starters}[[\text{Declaration} ;]] \cap \text{starters}[[\text{Command}]] = \emptyset$

Beispiel für nicht-LL(1) Grammatik



OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

- Aus Algol Grammatik

Block ::= begin **Declaration** (; **Declaration**)* ; **Command** end

- Prüfe Regel für X^*

- $\text{starters}[[; \text{Declaration}]] = \{;\}$
- $\text{follow}[[(; \text{Declaration})^*]] = \{;\}$
- $\text{starters}[[; \text{Declaration}]] \cap \text{follow}[[(; \text{Declaration})^*]] \neq \emptyset$

- Produktion ist aber transformierbar

Block ::= begin **Declaration** ; (**Declaration** ;)* **Command** end

- Annahme:

$\text{starters}[[\text{Declaration};]] \cap \text{starters}[[\text{Command}]] = \emptyset$

Beispiel für nicht-LL(1) Grammatik



OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

- Aus Algol Grammatik

Block ::= begin **Declaration** (; **Declaration**)* ; **Command** end

- Prüfe Regel für X^*

- $\text{starters}[[; \text{Declaration}]] = \{;\}$

- $\text{follow}[[(; \text{Declaration})^*]] = \{;\}$

- $\text{starters}[[; \text{Declaration}]] \cap \text{follow}[[(; \text{Declaration})^*]] \neq \emptyset$

- Produktion ist aber transformierbar

Block ::= begin **Declaration** ; (**Declaration** ;)* **Command** end

- Annahme:

$\text{starters}[[\text{Declaration};]] \cap \text{starters}[[\text{Command}]] = \emptyset$

Beispiel für nicht-LL(1) Grammatik



OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

- Aus Algol Grammatik

Block ::= begin **Declaration** (; **Declaration**)* ; **Command** end

- Prüfe Regel für X^*

- $\text{starters}[[; \text{Declaration}]] = \{;\}$
- $\text{follow}[[(; \text{Declaration})^*] = \{;\}$
- $\text{starters}[[; \text{Declaration}]] \cap \text{follow}[[(; \text{Declaration})^*] \neq \emptyset$

- Produktion ist aber transformierbar

Block ::= begin **Declaration** ; (**Declaration** ;)* **Command** end

- Annahme:

$\text{starters}[[\text{Declaration};]] \cap \text{starters}[[\text{Command}]] = \emptyset$

Beispiel für nicht-LL(1) Grammatik



OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

- Aus Algol Grammatik

Block ::= begin **Declaration** (; **Declaration**)* ; **Command** end

- Prüfe Regel für X^*

- $\text{starters}[[; \text{Declaration}]] = \{;\}$
- $\text{follow}[[(; \text{Declaration})^*] = \{;\}$
- $\text{starters}[[; \text{Declaration}]] \cap \text{follow}[[(; \text{Declaration})^*] \neq \emptyset$

- Produktion ist aber transformierbar

Block ::= begin **Declaration** ; (**Declaration** ;)* **Command** end

- Annahme:

$\text{starters}[[\text{Declaration};]] \cap \text{starters}[[\text{Command}]] = \emptyset$

Beispiel für nicht-LL(1) Grammatik



OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

- Aus Algol Grammatik

Block ::= begin **Declaration** (; **Declaration**)* ; **Command** end

- Prüfe Regel für X^*

- $\text{starters}[[; \text{Declaration}]] = \{;\}$
- $\text{follow}[[(; \text{Declaration})^*]] = \{;\}$
- $\text{starters}[[; \text{Declaration}]] \cap \text{follow}[[(; \text{Declaration})^*]] \neq \emptyset$

- Produktion ist aber transformierbar

Block ::= begin **Declaration** ; (**Declaration** ;)* **Command** end

- Annahme:

$\text{starters}[[\text{Declaration};]] \cap \text{starters}[[\text{Command}]] = \emptyset$



Annahme bis 1992

Rekursiver Abstieg funktioniert sinnvoll nur für k ,
exponentieller Worst-Case-Aufwand bei $k > 1$.

Gegenbeispiel 1992: PCCTS (jetzt ANTLR)

Worst-case kann für Grammatiken typischer
Programmiersprachen in der Regel vermieden werden,
sogar bei $k = \infty$.

- Konstruktion von Top-Down-Parsern gut automatisierbar
- Für Java beispielsweise
 - ANTLR: LL(k) bis LL($*$)
 - JavaCC: LL(k)



Annahme bis 1992

Rekursiver Abstieg funktioniert sinnvoll nur für k ,
exponentieller Worst-Case-Aufwand bei $k > 1$.

Gegenbeispiel 1992: PCCTS (jetzt ANTLR)

Worst-case kann für Grammatiken typischer
Programmiersprachen in der Regel vermieden werden,
sogar bei $k = \infty$.

- Konstruktion von Top-Down-Parsern gut automatisierbar
- Für Java beispielsweise
 - ANTLR: LL(k) bis LL($*$)
 - JavaCC: LL(k)



Annahme bis 1992

Rekursiver Abstieg funktioniert sinnvoll nur für k ,
exponentieller Worst-Case-Aufwand bei $k > 1$.

Gegenbeispiel 1992: PCCTS (jetzt ANTLR)

Worst-case kann für Grammatiken typischer
Programmiersprachen in der Regel vermieden werden,
sogar bei $k = \infty$.

- Konstruktion von Top-Down-Parsern gut automatisierbar
- Für Java beispielsweise
 - ANTLR: LL(k) bis LL($*$)
 - JavaCC: LL(k)

Parser für Mini-Triangle: Grammatikanpassung



OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

```
Program      ::= single-Command
Command      ::= single-Command
              | Command ; single-Command
single-Command ::= V-name := Expression
              | Identifier ( Expression )
              | ...
```

Parser für Mini-Triangle: Grammatikanpassung



OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

```
Program ::= single-Command
Command ::= single-Command
          | Command ; single-Command
single-Command ::= V-name = Expression
                | Identifier ( Expression )
                | ...
```

Linksrekursion

Linksausklammern

Parser für Mini-Triangle: Grammatikanpassung



OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

```
Program ::= single-Command
Command ::= single-Command
          | Command ; single-Command
single-Command ::= V-name := Expression
                 | Identifier ( Expression )
                 | ...
```

Linksrekursion

Linksausklammern

```
Program ::= single-Command
Command ::= single-Command
           ( ; single-Command)*
single-Command ::= Identifier ( := Expression
                               | ( Expression ) )
                 | ...
```

Parser für Mini-Triangle: `parseCommand`



```
Command ::= single-Command (; single-Command)*
```

```
protected Command parseCommand() {  
    parseSingleCommand();  
    while (currentToken.kind == Token.SEMICOLON) {  
        acceptIt();  
        parseSingleCommand();  
    }  
}
```

`acceptIt()`

- Könnte auch `accept(Token.SEMICOLON)` sein
- Würde aber überflüssige Fehlerüberprüfung vornehmen
 - Token wurde schon vorher in `while(...)` geprüft
- Also ohne weitere Bearbeitung akzeptieren

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Parser für Mini-Triangle: `parseCommand`



```
Command ::= single-Command (; single-Command)*
```

```
protected Command parseCommand() {  
    parseSingleCommand();  
    while (currentToken.kind == Token.SEMICOLON) {  
        acceptIt();  
        parseSingleCommand();  
    }  
}
```

`acceptIt()`

- Könnte auch `accept(Token.SEMICOLON)` sein
- Würde aber überflüssige Fehlerüberprüfung vornehmen
 - Token wurde schon vorher in `while(...)` geprüft
- Also ohne weitere Bearbeitung akzeptieren

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Parser für Mini-Triangle: parseSingleCommand



```
single-Command ::= Identifier ( := Expression  
                             | ( Expression )  
                             | ...
```

```
protected void parseSingleCommand() {  
    switch (currentToken.kind) {  
        case Token.IDENTIFIER: {  
            parseIdentifier();  
            switch (currentToken.kind) {  
                case Token.BECOMES: {  
                    acceptIt();  
                    parseExpression();  
                    break;  
                }  
                case Token.LPAREN: {  
                    acceptIt();  
                    parseExpression();  
                    accept(Token.RPAREN);  
                    break;  
                }  
                default: report a syntactic error  
            }  
        }  
        break;  
    }  
    ...  
}
```

Weitere Beispiele in PLPJ.

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Parser für Mini-Triangle: parseSingleCommand



```
single-Command ::= Identifier ( := Expression  
                             | ( Expression )  
                             | ...
```

```
protected void parseSingleCommand() {  
    switch (currentToken.kind) {  
        case Token.IDENTIFIER: {  
            parseIdentifier();  
            switch (currentToken.kind) {  
                case Token.BECOMES: {  
                    acceptIt();  
                    parseExpression();  
                    break;  
                }  
                case Token.LPAREN: {  
                    acceptIt();  
                    parseExpression();  
                    accept(Token.RPAREN);  
                    break;  
                }  
                default: report a syntactic error  
            }  
        }  
        break;  
    }  
    ...  
}
```

Weitere Beispiele in PLPJ.

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver

Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning



- **Aufpassen bei**

- `parseIdentifizier`
- `parseIntegerLiteral`
- `parseOperator`

- ... hier nicht nur **Art** des Tokens relevant

- sondern **tatsächlicher** Text

- `Token.IDENTIFIZIER`: `foo`, `bar`, `pi`, `k9`, ...
- `Token.INTLITERAL`: `23`, `42`, `2006`, ...
- `Token.OPERATOR`: `+`, `-`, `/`, ...

↳ Eingabetext nicht nur auf Token-Art reduzieren, Text muß erhalten bleiben



- Aufpassen bei
 - `parseIdentifier`
 - `parseIntegerLiteral`
 - `parseOperator`
- ... hier nicht nur **Art** des Tokens relevant
- sondern **tatsächlicher** Text
 - `Token.IDENTIFIER`: `foo`, `bar`, `pi`, `k9`, ...
 - `Token.INTLITERAL`: `23`, `42`, `2006`, ...
 - `Token.OPERATOR`: `+`, `-`, `/`, ...

↳ Eingabetext nicht nur auf Token-Art reduzieren, Text muß erhalten bleiben



- Aufpassen bei
 - `parseIdentifizier`
 - `parseIntegerLiteral`
 - `parseOperator`
- ... hier nicht nur **Art** des Tokens relevant
- sondern **tatsächlicher** Text
 - `Token.IDENTIFIFIER: foo, bar, pi, k9, ...`
 - `Token.INTLITERAL: 23, 42, 2006, ...`
 - `Token.OPERATOR: +, -, /, ...`

↳ Eingabetext nicht nur auf Token-Art reduzieren, Text muß erhalten bleiben



- **Aufpassen bei**
 - `parseIdentifizier`
 - `parseIntegerLiteral`
 - `parseOperator`
- ... hier nicht nur **Art** des Tokens relevant
- sondern **tatsächlicher** Text
 - `Token.IDENTIFIFIER: foo, bar, pi, k9, ...`
 - `Token.INTLITERAL: 23, 42, 2006, ...`
 - `Token.OPERATOR: +, -, /, ...`

↳ Eingabetext nicht nur auf Token-Art reduzieren, Text muß erhalten bleiben



- Aufpassen bei
 - `parseIdentifizier`
 - `parseIntegerLiteral`
 - `parseOperator`
- ... hier nicht nur **Art** des Tokens relevant
- sondern **tatsächlicher** Text
 - `Token.IDENTIFIFIER: foo, bar, pi, k9, ...`
 - `Token.INTLITERAL: 23, 42, 2006, ...`
 - `Token.OPERATOR: +, -, /, ...`

↳ Eingabetext nicht nur auf Token-Art reduzieren, Text muß erhalten bleiben



- Aufpassen bei
 - `parseIdentifizier`
 - `parseIntegerLiteral`
 - `parseOperator`
- ... hier nicht nur **Art** des Tokens relevant
- sondern **tatsächlicher** Text
 - `Token.IDENTIFIFIER`: `foo`, `bar`, `pi`, `k9`, ...
 - `Token.INTLITERAL`: `23`, `42`, `2006`, ...
 - `Token.OPERATOR`: `+`, `-`, `/`, ...

↳ Eingabetext nicht nur auf Token-Art reduzieren, Text muß erhalten bleiben



- Aufpassen bei
 - `parseIdentifizier`
 - `parseIntegerLiteral`
 - `parseOperator`
- ... hier nicht nur **Art** des Tokens relevant
- sondern **tatsächlicher** Text
 - `Token.IDENTIFIER: foo, bar, pi, k9, ...`
 - `Token.INTLITERAL: 23, 42, 2006, ...`
 - `Token.OPERATOR: +, -, /, ...`

↳ Eingabetext nicht nur auf Token-Art reduzieren, Text muß erhalten bleiben



- Aufpassen bei
 - `parseIdentifizier`
 - `parseIntegerLiteral`
 - `parseOperator`
- ... hier nicht nur **Art** des Tokens relevant
- sondern **tatsächlicher** Text
 - `Token.IDENTIFIER`: `foo`, `bar`, `pi`, `k9`, ...
 - `Token.INTLITERAL`: `23`, `42`, `2006`, ...
 - `Token.OPERATOR`: `+`, `-`, `/`, ...

↳ Eingabetext nicht nur auf Token-Art reduzieren, Text muß erhalten bleiben



- Aufpassen bei
 - `parseIdentifizier`
 - `parseIntegerLiteral`
 - `parseOperator`
- ... hier nicht nur **Art** des Tokens relevant
- sondern **tatsächlicher** Text
 - `Token.IDENTIFIER`: `foo`, `bar`, `pi`, `k9`, ...
 - `Token.INTLITERAL`: `23`, `42`, `2006`, ...
 - `Token.OPERATOR`: `+`, `-`, `/`, ...

➡ Eingabetext nicht nur auf Token-Art reduzieren, Text muß erhalten bleiben



- Aufpassen bei
 - `parseIdentifizier`
 - `parseIntegerLiteral`
 - `parseOperator`
- ... hier nicht nur **Art** des Tokens relevant
- sondern **tatsächlicher** Text
 - `Token.IDENTIFIER`: `foo`, `bar`, `pi`, `k9`, ...
 - `Token.INTLITERAL`: `23`, `42`, `2006`, ...
 - `Token.OPERATOR`: `+`, `-`, `/`, ...

➡ Eingabetext nicht nur auf Token-Art reduzieren, Text muß erhalten bleiben



- Aufpassen bei
 - `parseIdentifizier`
 - `parseIntegerLiteral`
 - `parseOperator`
- ... hier nicht nur **Art** des Tokens relevant
- sondern **tatsächlicher** Text
 - `Token.IDENTIFIER`: `foo`, `bar`, `pi`, `k9`, ...
 - `Token.INTLITERAL`: `23`, `42`, `2006`, ...
 - `Token.OPERATOR`: `+`, `-`, `/`, ...

➡ Eingabetext nicht nur auf Token-Art reduzieren, Text muß erhalten bleiben

Häufige Fehler: Grammatik ist nicht LL(1) 1



Auszug aus Grammatik

```
single-Command ::= V-name := Expression  
                | Identifier ( Expression )  
                | if Expression then single-Command  
                  else single-Command  
                | ...
```

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Häufige Fehler: Grammatik ist nicht LL(1) 1



OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Auszug aus Grammatik

```
single-Command ::= V-name := Expression
                | Identifier ( Expression )
                | if Expression then single-Command
                  else single-Command
                | ...
```

Anfangsmengen

starters[[V-name := Expression]] = starters[[V-name]]

= { Identifier }

starters[[Identifier (Expression)]] = { Identifier }

starters[[**if** Expression **then** ...]] = { **if** }

Häufige Fehler: Grammatik ist nicht LL(1) 2



Durch Zerlegung gewonnener Java-Code

```
private void parseSingleCommand () {
    switch (currentToken.kind) {

        case Token.IDENTIFIER: {
            parseVname ();
            accept (Token.BECOMES);
            parseExpression (); }
            break;

        case Token.IDENTIFIER: {
            parseIdentifier ();
            accept (Token.LPAREN);
            parseExpression ();
            accept (Token.RPAREN)

        }

        break;
        case Token.IF:
        ...
        default:
        ...
    }
```

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Häufige Fehler: Linksausklammern vergessen



Auszug aus Grammatik nach Ersetzen von **V-name** durch **Identifizier**

```
single-Command ::= Identifizier := Expression
                | Identifizier ( Expression )
                | if Expression then single-Command
                  else single-Command
```

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Häufige Fehler: Linksausklammern vergessen



OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Auszug aus Grammatik nach Ersetzen von **V-name** durch
Identifier

```
single-Command ::= Identifier := Expression  
                | Identifier ( Expression )  
                | if Expression then single-Command  
                  else single-Command
```

Anfangsmengen

starters[[Identifier := Expression]] = { Identifier }

starters[[Identifier (Expression)]] = { Identifier }

Häufige Fehler: Linksausklammern vergessen



Jetzt mit Linksausklammern

```
single-Command ::= Identifier ( := Expression | ( Expression ) )  
                | if Expression then single-Command  
                  else single-Command
```

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Häufige Fehler: Linksausklammern vergessen



OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Jetzt mit Linksausklammern

```
single-Command ::= Identifier ( := Expression | ( Expression ) )  
                | if Expression then single-Command  
                  else single-Command
```

Neue Anfangsmengen

$$\text{starters}[[:= Expression]] = \{ := \}$$
$$\text{starters}[[(Expression)]] = \{ (\}$$

Häufige Fehler: Linksrekursion nicht beseitigt



Auszug aus Grammatik vor Korrektur

```
Command ::= single-Command  
         | Command ; single-Command
```

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Häufige Fehler: Linksrekursion nicht beseitigt



OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Auszug aus Grammatik vor Korrektur

```
Command ::= single-Command  
         | Command ; single-Command
```

Anfangsmengen

```
starters[[ single-Command ]]  
      = { Identifier, if, while, let, begin }
```

```
starters[[ Command ; single-Command ]]  
      = { Identifier, if, while, let, begin }
```

Häufige Fehler: Linksrekursion nicht beseitigt



Java-Code

```
private void parseCommand () {
    switch (currentToken.kind) {

        case Token.IDENTIFIER:
        case Token.IF:
        case Token.WHILE:
        case Token.LET:
        case Token.BEGIN:
            parseSingleCommand();
            break;

        case Token.IDENTIFIER:
        case Token.IF:
        case Token.WHILE:
        case Token.LET:
        case Token.BEGIN:  {
            parseCommand();
            accept (Token.SEMICOLON)
            parseSingleCommand();
        }
        break;
    }
}
```

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning



- **Parser mit rekursivem Abstieg baut impliziten Syntaxbaum auf**
 - Durch den Aufrufgraph der Parse-Methoden
- In einem Ein-Pass-Compiler unproblematisch
- Reicht nicht für Multi-Pass Compiler
 - Weitergabe der Daten zwischen Passes erforderlich



- Parser mit rekursivem Abstieg baut impliziten Syntaxbaum auf
 - Durch den Aufrufgraph der Parse-Methoden
- In einem Ein-Pass-Compiler unproblematisch
- Reicht nicht für Multi-Pass Compiler
 - Weitergabe der Daten zwischen Passes erforderlich



- Parser mit rekursivem Abstieg baut impliziten Syntaxbaum auf
 - Durch den Aufrufgraph der Parse-Methoden
- In einem Ein-Pass-Compiler unproblematisch
- Reicht nicht für Multi-Pass Compiler
 - Weitergabe der Daten zwischen Passes erforderlich



- Parser mit rekursivem Abstieg baut impliziten Syntaxbaum auf
 - Durch den Aufrufgraph der Parse-Methoden
- In einem Ein-Pass-Compiler unproblematisch
- Reicht nicht für Multi-Pass Compiler
 - Weitergabe der Daten zwischen Passes erforderlich



- Parser mit rekursivem Abstieg baut impliziten Syntaxbaum auf
 - Durch den Aufrufgraph der Parse-Methoden
- In einem Ein-Pass-Compiler unproblematisch
- Reicht nicht für Multi-Pass Compiler
 - Weitergabe der Daten zwischen Passes erforderlich



- Beobachtung: Jedes Nicht-Terminalsymbol **XYZ** wird durch eine Parse-Methode `parseXYZ` bearbeitet
`protected void parseXYZ ()`
 - Bisher nicht benutzt: Funktionsergebnis und Parameter
- Idee: Ausnutzung der Möglichkeiten zum Aufbau eines AST



- Beobachtung: Jedes Nicht-Terminalsymbol **XYZ** wird durch eine Parse-Methode `parseXYZ` bearbeitet
`protected void parseXYZ ()`
 - Bisher nicht benutzt: Funktionsergebnis und Parameter
- Idee: Ausnutzung der Möglichkeiten zum Aufbau eines AST



- Beobachtung: Jedes Nicht-Terminalsymbol **XYZ** wird durch eine Parse-Methode `parseXYZ` bearbeitet
`protected void parseXYZ ()`
 - Bisher nicht benutzt: Funktionsergebnis und Parameter
- Idee: Ausnutzung der Möglichkeiten zum Aufbau eines AST

AST Knoten von Mini-Triangle



Program	::= Command	Program
Command	::= Command ; Command V-name := Expression Identifier (Expression) if Expression then single-Command else single-Command while Expression do single-Command let Declaration in single-Command	SequentialCmd AssignCmd CallCmd IfCmd WhileCmd LetCmd
Expression	::= Integer-Literal V-name Operator Expression Expression Operator Expression	IntegerExpr VnameExpr UnaryExpr BinaryExpr
V-name	::= Identifier	SimpleVname
Declaration	::= Declaration ; Declaration const Identifier ~ Expression var Identifier : Type-denoter	SeqDecl ConstDecl VarDecl
Type-denoter	::= Identifier	SimpleTypeDen

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver

Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

AST Knoten von Mini-Triangle



Program	::= Command	Program
Command	::= Command ; Command V-name := Expression Identifier (Expression) if Expression then single-Command else single-Command while Expression do single-Command let Declaration in single-Command	SequentialCmd AssignCmd CallCmd IfCmd WhileCmd LetCmd
Expression	::= Integer-Literal V-name Operator Expression Expression Operator Expression	IntegerExpr VnameExpr UnaryExpr BinaryExpr
V-name	::= Identifier	SimpleVname
Declaration	::= Declaration ; Declaration const Identifier ~ Expression var Identifier : Type-denoter	SeqDecl ConstDecl VarDecl
Type-denoter	::= Identifier	SimpleTypeDen

AST Knoten von Mini-Triangle

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Sub-ASTs von Mini-Triangle



Command	::= Command ; Command	SequentialCmd
	V-name := Expression	AssignCmd
	Identifier (Expression)	CallCmd
	if Expression then single-Command	IfCmd
	else single-Command	
	while Expression do single-Command	WhileCmd
	let Declaration in single-Command	LetCmd

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver

Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Sub-ASTs von Mini-Triangle



Command	::= Command ; Command	SequentialCmd
	V-name := Expression	AssignCmd
	Identifier (Expression)	CallCmd
	if Expression then single-Command	IfCmd
	else single-Command	
	while Expression do single-Command	WhileCmd
	let Declaration in single-Command	LetCmd

SequentialCmd



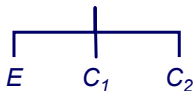
AssignCmd



CallCmd



IfCmd



WhileCmd



LetCmd



OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Java-Implementierung der ASTs



- **Abstrakte Basisklasse**

```
public abstract class AST { ... }
```

- Eigene Subklassen für alle Arten von AST-Knoten

Jede Subklasse hat Instanzvariablen für ihre Unterknoten

```
public class Program extends AST {  
    public Command C;  
    ...  
}
```

Abstrakte Basisklasse aller **Command** AST-Knoten

```
public abstract class Command extends AST {
```

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver

Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Java-Implementierung der ASTs



- **Abstrakte Basisklasse**

```
public abstract class AST { ... }
```

- **Eigene Subklassen für alle Arten von AST-Knoten**

Jede Subklasse hat Instanzvariablen für ihre Unterknoten

```
public class Program extends AST {  
    public Command C;  
    ...  
}
```

Abstrakte Basisklasse aller **Command** AST-Knoten

```
public abstract class Command extends AST {
```

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver

Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Java-Implementierung der ASTs



- **Abstrakte Basisklasse**

```
public abstract class AST { ... }
```

- **Eigene Subklassen für alle Arten von AST-Knoten**

Jede Subklasse hat Instanzvariablen für ihre Unterknoten

```
public class Program extends AST {  
    public Command C;  
    ...  
}
```

Abstrakte Basisklasse aller **Command** AST-Knoten

```
public abstract class Command extends AST {
```

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver

Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Java-Implementierung der ASTs



- Abstrakte Basisklasse

```
public abstract class AST { ... }
```

- Eigene Subklassen für alle Arten von AST-Knoten

Jede Subklasse hat Instanzvariablen für ihre Unterknoten

```
public class Program extends AST {  
    public Command C;  
    ...  
}
```

Abstrakte Basisklasse aller Command AST-Knoten

```
public abstract class Command extends AST {
```

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver

Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Java-Implementierung der ASTs



- Abstrakte Basisklasse

```
public abstract class AST { ... }
```

- Eigene Subklassen für alle Arten von AST-Knoten

Jede Subklasse hat Instanzvariablen für ihre Unterknoten

```
public class Program extends AST {  
    public Command C;  
    ...  
}
```

Abstrakte Basisklasse aller **Command** AST-Knoten

```
public abstract class Command extends AST {
```

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver

Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Unterklassen der Command-Klasse



```
abstract class Command
  extends AST { ... }
```

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Unterklassen der Command-Klasse



```
abstract class Command
  extends AST { ... }
```

```
Command
 ::= Command ; Command           SequentialCmd
 | V-name := Expression         AssignCmd
 | Identifier ( Expression )    CallCmd
 | if Expression then single-Command IfCmd
   else single-Command
 | while Expression do single-Command WhileCmd
 | let Declaration in single-Command LetCmd
```

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver

Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Unterklassen der Command-Klasse



```
abstract class Command
  extends AST { ... }
```

```
Command
 ::= Command ; Command           SequentialCmd
  | V-name := Expression         AssignCmd
  | Identifier ( Expression )    CallCmd
  | if Expression then single-Command IfCmd
  |   else single-Command
  | while Expression do single-Command WhileCmd
  | let Declaration in single-Command LetCmd
```

```
public class SequentialCmd extends Command {
  public Command c1, c2;
  ...
}
public class AssignCmd extends Command {
  public Vname v;
  public Expression e;
  ...
}
public class CallCmd extends Command {
  public Identifier i;
  public Expression e;
  ...
}
public class IfCmd extends Command {
  public Expression e;
  public Command c1, c2;
  ...
}
```



Die **AST Subklassen** haben auch entsprechende Konstruktoren zur korrekten Initialisierung der Objekte.

etc.

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning



Sonderfall: Terminal-Knoten



- Blätter des ASTs, hier ist **Text** des Tokens relevant
- Bezeichner, Zahlen, Operatoren

Abstrakte Superklasse aller Terminal-Knoten

```
public abstract class Terminal extends AST {  
    public String spelling;  
    ...  
}
```

Konkrete Unterklasse für Bezeichner

```
public class Identifier extends Terminal {  
    public Identifier (String spelling) {  
        this.spelling = spelling;  
    }  
}
```

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver

Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Sonderfall: Terminal-Knoten



- Blätter des ASTs, hier ist **Text** des Tokens relevant
- Bezeichner, Zahlen, Operatoren

Abstrakte Superklasse aller Terminal-Knoten

```
public abstract class Terminal extends AST {  
    public String spelling;  
    ...  
}
```

Konkrete Unterklasse für Bezeichner

```
public class Identifier extends Terminal {  
    public Identifier (String spelling) {  
        this.spelling = spelling;  
    }  
}
```

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Sonderfall: Terminal-Knoten



- Blätter des ASTs, hier ist **Text** des Tokens relevant
- Bezeichner, Zahlen, Operatoren

Abstrakte Superklasse aller Terminal-Knoten

```
public abstract class Terminal extends AST {  
    public String spelling;  
    ...  
}
```

Konkrete Unterklasse für Bezeichner

```
public class Identifier extends Terminal {  
    public Identifier (String spelling) {  
        this.spelling = spelling;  
    }  
}
```

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning



- Während des rekursiven Abstiegs
- Idee: `parseN`-Methode liefert AST für **N**-Phrase
- AST für **N**-Phrase wird durch Zusammensetzen der ASTs der Subphrasen erstellt

Beispiel für Produktion $N ::= X$

```
protected ASTN parseN () {  
    ASTN itsAST;  
    Parse X, sammele Subphrasen-ASTs in itsAST  
    return itsAST  
}
```




- Während des rekursiven Abstiegs
- Idee: `parseN`-Methode liefert AST für **N**-Phrase
- AST für **N**-Phrase wird durch Zusammensetzen der ASTs der Subphrasen erstellt

Beispiel für Produktion $N ::= X$

```
protected ASTN parseN () {  
    ASTN itsAST;  
    Parse X, sammle Subphrasen-ASTs in itsAST  
    return itsAST  
}
```



- Während des rekursiven Abstiegs
- Idee: `parseN`-Methode liefert AST für **N**-Phrase
- AST für **N**-Phrase wird durch Zusammensetzen der ASTs der Subphrasen erstellt

Beispiel für Produktion $N ::= X$

```
protected ASTN parseN () {  
    ASTN itsAST;  
    Parse X, sammele Subphrasen-ASTs in itsAST  
    return itsAST  
}
```



- Während des rekursiven Abstiegs
- Idee: `parseN`-Methode liefert AST für **N**-Phrase
- AST für **N**-Phrase wird durch Zusammensetzen der ASTs der Subphrasen erstellt

Beispiel für Produktion $N ::= X$

```
protected ASTN parseN () {  
    ASTN itsAST;  
    Parse X, sammele Subphrasen-ASTs in itsAST  
    return itsAST  
}
```



- Während des rekursiven Abstiegs
- Idee: `parseN`-Methode liefert AST für **N**-Phrase
- AST für **N**-Phrase wird durch Zusammensetzen der ASTs der Subphrasen erstellt

Beispiel für Produktion $N ::= X$

```
protected ASTN parseN () {  
    ASTN itsAST;  
    Parse X, sammle Subphrasen-ASTs in itsAST  
    return itsAST  
}
```

Zusammensetzen von Subphrasen ASTs 1



EBNF

Command ::= single-Command (; single-Command)*

AST

Command ::= Command ; Command **SequentialCmd**

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Zusammensetzen von Subphrasen ASTs 1



EBNF

Command ::= single-Command (; single-Command)*

AST

Command ::= Command ; Command **SequentialCmd**

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver

Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Zusammensetzen von Subphrasen ASTs 1



EBNF

Command ::= single-Command (; single-Command)*

AST

Command ::= Command ; Command **SequentialCmd**

```
protected Command parseCommand() {
    Command c1AST = parseSingleCommand();
    while (currentToken.kind == Token.SEMICOLON) {
        acceptIt();
        Command c2AST = parseSingleCommand();
        c1AST = new SequentialCmd(c1AST, c2AST);
    }
    return c1AST;
}
```

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver

Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Zusammensetzen von Subphrasen ASTs 1



EBNF

Command ::= single-Command (; single-Command)*

AST

Command ::= Command ; Command **SequentialCmd**

```
protected Command parseCommand() {
    Command c1AST = parseSingleCommand();
    while (currentToken.kind == Token.SEMICOLON) {
        acceptIt();
        Command c2AST = parseSingleCommand();
        c1AST = new SequentialCmd(c1AST, c2AST);
    }
    return c1AST;
}
```

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver

Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Zusammensetzen von Subphrasen ASTs 1



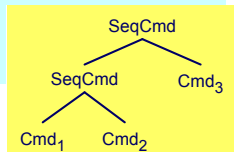
EBNF

Command ::= single-Command (; single-Command)*

AST

Command ::= Command ; Command **SequentialCmd**

```
protected Command parseCommand() {  
    Command c1AST = parseSingleCommand();  
    while (currentToken.kind == Token.SEMICOLON) {  
        acceptIt();  
        Command c2AST = parseSingleCommand();  
        c1AST = new SequentialCmd(c1AST, c2AST);  
    }  
    return c1AST;  
}
```



OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver

Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Zusammensetzen von Subphrasen ASTs 2



```
public Declaration parseSingleDeclaration() {
    Declaration declAST;
    switch (currentToken.kind) {
        case Token.CONST: {          single-Declaration ::= const Identifier ~ Expression
            acceptIt();
            Identifier iAST = parseIdentifier();
            accept(Token.IS);
            Expression eAST = parseExpression();
            declAST = new ConstDeclaration(iAST, eAST);
        } break;
        case Token.VAR: {          single-Declaration ::= var Identifier : Type-denoter
            acceptIt();
            Identifier iAST = parseIdentifier();
            accept(Token.COLON);
            TypeDenoter tAST = parseTypeDenoter();
            declAST = new VarDeclaration(iAST, eAST);
        } break;
        default:
            melde Syntaxfehler
    }
    return declAST;
}
```

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning



Scanning - Woher kommen die Tokens?



Zwei relevante Methoden im Parser

```
public class Parser {
    Token currentToken;

    protected void accept(byte expectedKind) {
        if (currentToken.kind == expectedKind)
            currentToken = scanner.scan();
        else
            report syntax error
    }

    protected void acceptIt() {
        currentToken = scanner.scan();
    }

    ...
}
```

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning



- Auch genannt lexikalische Analyse oder Lexer
- Ähnlich Parsing, aber auf einer Ebene feinerer Details
 - Parser: Arbeitet mit Tokens, die zu Phrasen gruppiert werden
 - Scanner: Arbeitet mit Zeichen, die zu Tokens gruppiert werden
- Aufgaben des Scanners
 - Bilde Tokens aus Zeichen
 - Entferne unerwünschte Leerzeichen, Zeilenvorschübe, etc. (white space)
 - Führe Buch über Zeilennummern und Eingabedateinamen



- Auch genannt lexikalische Analyse oder Lexer
- Ähnlich Parsing, aber auf einer Ebene feinerer Details
 - Parser: Arbeitet mit Tokens, die zu Phrasen gruppiert werden
 - Scanner: Arbeitet mit Zeichen, die zu Tokens gruppiert werden
- Aufgaben des Scanners
 - Bilde Tokens aus Zeichen
 - Entferne unerwünschte Leerzeichen, Zeilenvorschübe, etc. (white space)
 - Führe Buch über Zeilennummern und Eingabedateinamen



- Auch genannt lexikalische Analyse oder Lexer
- Ähnlich Parsing, aber auf einer Ebene feinerer Details
 - Parser: Arbeitet mit Tokens, die zu Phrasen gruppiert werden
 - Scanner: Arbeitet mit Zeichen, die zu Tokens gruppiert werden
- Aufgaben des Scanners
 - Bilde Tokens aus Zeichen
 - Entferne unerwünschte Leerzeichen, Zeilenvorschübe, etc. (white space)
 - Führe Buch über Zeilennummern und Eingabedateinamen



- Auch genannt lexikalische Analyse oder Lexer
- Ähnlich Parsing, aber auf einer Ebene feinerer Details
 - Parser: Arbeitet mit Tokens, die zu Phrasen gruppiert werden
 - Scanner: Arbeitet mit Zeichen, die zu Tokens gruppiert werden
- Aufgaben des Scanners
 - Bilde Tokens aus Zeichen
 - Entferne unerwünschte Leerzeichen, Zeilenvorschübe, etc. (white space)
 - Führe Buch über Zeilennummern und Eingabedateinamen



- Auch genannt lexikalische Analyse oder Lexer
- Ähnlich Parsing, aber auf einer Ebene feinerer Details
 - Parser: Arbeitet mit Tokens, die zu Phrasen gruppiert werden
 - Scanner: Arbeitet mit Zeichen, die zu Tokens gruppiert werden
- Aufgaben des Scanners
 - Bilde Tokens aus Zeichen
 - Entferne unerwünschte Leerzeichen, Zeilenvorschübe, etc. (white space)
 - Führe Buch über Zeilennummern und Eingabedateinamen



- Auch genannt lexikalische Analyse oder Lexer
- Ähnlich Parsing, aber auf einer Ebene feinerer Details
 - Parser: Arbeitet mit Tokens, die zu Phrasen gruppiert werden
 - Scanner: Arbeitet mit Zeichen, die zu Tokens gruppiert werden
- Aufgaben des Scanners
 - Bilde Tokens aus Zeichen
 - Entferne unerwünschte Leerzeichen, Zeilenvorschübe, etc. (white space)
 - Führe Buch über Zeilennummern und Eingabedateinamen



- Auch genannt lexikalische Analyse oder Lexer
- Ähnlich Parsing, aber auf einer Ebene feinerer Details
 - Parser: Arbeitet mit Tokens, die zu Phrasen gruppiert werden
 - Scanner: Arbeitet mit Zeichen, die zu Tokens gruppiert werden
- Aufgaben des Scanners
 - Bilde Tokens aus Zeichen
 - Entferne unerwünschte Leerzeichen, Zeilenvorschübe, etc. (white space)
 - Führe Buch über Zeilennummern und Eingabedateinamen



- Auch genannt lexikalische Analyse oder Lexer
- Ähnlich Parsing, aber auf einer Ebene feinerer Details
 - Parser: Arbeitet mit Tokens, die zu Phrasen gruppiert werden
 - Scanner: Arbeitet mit Zeichen, die zu Tokens gruppiert werden
- Aufgaben des Scanners
 - Bilde Tokens aus Zeichen
 - Entferne unerwünschte Leerzeichen, Zeilenvorschübe, etc. (white space)
 - Führe Buch über Zeilennummern und Eingabedateinamen



Tokens werden durch REs definiert, bestehend aus:

- Einzelzeichen
- Operatoren
 - Konkatenation: $A B$
 - Alternative: $A | B$
 - Optionalität: $A?$
 - Wiederholung: A^*
 - Vordefinierte REs (sog. Macros)
- **aber:** keine rekursiven Definitionen



Tokens werden durch REs definiert, bestehend aus:

- Einzelzeichen
- Operatoren
 - Konkatenation: $A B$
 - Alternative: $A | B$
 - Optionalität: $A?$
 - Wiederholung: A^*
 - Vordefinierte REs (sog. Macros)
- **aber:** keine rekursiven Definitionen



Tokens werden durch REs definiert, bestehend aus:

- Einzelzeichen
- Operatoren
 - Konkatenation: **A B**
 - Alternative: **A | B**
 - Optionalität: **A?**
 - Wiederholung: **A***
 - Vordefinierte REs (sog. Macros)
- **aber:** keine rekursiven Definitionen



Tokens werden durch REs definiert, bestehend aus:

- Einzelzeichen
- Operatoren
 - Konkatenation: **A B**
 - Alternative: **A | B**
 - Optionalität: **A?**
 - Wiederholung: **A***
 - Vordefinierte REs (sog. Macros)
- **aber:** keine rekursiven Definitionen



Tokens werden durch REs definiert, bestehend aus:

- Einzelzeichen
- Operatoren
 - Konkatenation: **A B**
 - Alternative: **A | B**
 - Optionalität: **A?**
 - Wiederholung: **A***
 - Vordefinierte REs (sog. Macros)
- **aber:** keine rekursiven Definitionen



Tokens werden durch REs definiert, bestehend aus:

- Einzelzeichen
- Operatoren
 - Konkatenation: **A B**
 - Alternative: **A | B**
 - Optionalität: **A?**
 - Wiederholung: **A***
 - Vordefinierte REs (sog. Macros)
- **aber:** keine rekursiven Definitionen



Tokens werden durch REs definiert, bestehend aus:

- Einzelzeichen
- Operatoren
 - Konkatenation: **A B**
 - Alternative: **A | B**
 - Optionalität: **A?**
 - Wiederholung: **A***
 - Vordefinierte REs (sog. Macros)
- **aber:** keine rekursiven Definitionen



Tokens werden durch REs definiert, bestehend aus:

- Einzelzeichen
- Operatoren
 - Konkatenation: **A B**
 - Alternative: **A | B**
 - Optionalität: **A?**
 - Wiederholung: **A***
 - Vordefinierte REs (sog. Macros)
- **aber:** keine rekursiven Definitionen

Darstellung von Scannern als endlicher Automat



- Reguläre Ausdrücke können durch Übergangsdigramme dargestellt werden
 - Endliche Automaten
 - Kanten/Transitionen beschriftet mit **Eingabesymbolen**
 - Zustände/Knoten
 - Genau ein Startzustand
 - Beliebig viele Endzustände (akzeptierende Zustände)

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Darstellung von Scannern als endlicher Automat



OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

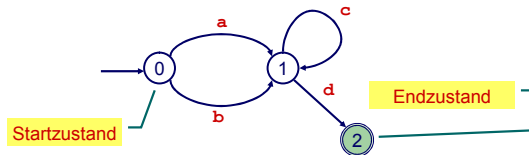
Konstruktion

ASTs

Scanning

- Reguläre Ausdrücke können durch Übergangsdigramme dargestellt werden
 - Endliche Automaten
 - Kanten/Transitionen beschriftet mit **Eingabesymbolen**
 - Zustände/Knoten
 - Genau ein Startzustand
 - Beliebig viele Endzustände (akzeptierende Zustände)

Beispiel: $(a \mid b) c^* d$



Alternative: Rekursiver Abstieg



Systematische Konstruktion von Scannern

- 1 **Formuliere lexikalische Grammatik in EBNF**
 - Falls nötig: Transformiere für rekursiven Abstieg
- 2 **Implementiere Scan-Methoden `scanN` für jede Produktion `N ::= X`, mit Rumpf passend zu `X`**
- 3 **Implementiere Scanner-Klasse, bestehend aus**
 - `protected` Instanzvariable `currentChar`
 - `protected` Methoden `take` und `takeIt`
 - `take`: Abstieg zu `currentChar` und `currentChar++`
 - `takeIt`: `currentChar++` und `currentChar--`
 - `protected` Scan-Methoden aus 2., erweitert um Erstellen von Token-Objekten
 - Eine `public` Methode `scan`, die den nächsten Token liefert

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Alternative: Rekursiver Abstieg



Systematische Konstruktion von Scannern

- 1 Formuliere lexikalische Grammatik in EBNF
 - Falls nötig: Transformiere für rekursiven Abstieg
- 2 Implementiere Scan-Methoden `scanN` für jede Produktion `N ::= X`, mit Rumpf passend zu `X`
- 3 Implementiere Scanner-Klasse, bestehend aus
 - `protected` Instanzvariable `currentChar`
 - `protected` Methoden `take` und `takeIt`
 - `protected` Methoden `nextChar` und `nextToken`
 - `protected` Scan-Methoden aus 2., erweitert um Erstellen von Token-Objekten
 - Eine `public` Methode `scan`, die den nächsten Token liefert

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Alternative: Rekursiver Abstieg



Systematische Konstruktion von Scannern

- 1 Formuliere lexikalische Grammatik in EBNF
 - Falls nötig: Transformiere für rekursiven Abstieg
- 2 Implementiere Scan-Methoden `scanN` für jede Produktion **N ::= X**, mit Rumpf passend zu **X**
- 3 Implementiere Scanner-Klasse, bestehend aus
 - `protected` Instanzvariable `currentChar`
 - `protected` Methoden `take` und `takeIt`
 - `protected` Methoden `scanN` für jede Produktion **N ::= X**
 - `protected` Methoden `scan` für jede Produktion **N ::= X**
 - `protected` Scan-Methoden aus 2., erweitert um Erstellen von Token-Objekten
 - Eine `public` Methode `scan`, die den nächsten Token liefert

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Alternative: Rekursiver Abstieg



Systematische Konstruktion von Scannern

- 1 Formuliere lexikalische Grammatik in EBNF
 - Falls nötig: Transformiere für rekursiven Abstieg
- 2 Implementiere Scan-Methoden `scanN` für jede Produktion $\mathbf{N} ::= \mathbf{X}$, mit Rumpf passend zu \mathbf{X}
- 3 Implementiere Scanner-Klasse, bestehend aus
 - `protected` Instanzvariable `currentChar`
 - `protected` Methoden `take` und `takeIt`
 - Analog zu `accept/acceptIt` im Parser
 - Lesen diesmal aber zeichenweise in `currentChar`
 - `protected` Scan-Methoden aus 2., erweitert um Erstellen von Token-Objekten
 - Eine `public` Methode `scan`, die den nächsten Token liefert
 - Überspringt dabei `white space` und Kommentare

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Alternative: Rekursiver Abstieg



Systematische Konstruktion von Scannern

- 1 Formuliere lexikalische Grammatik in EBNF
 - Falls nötig: Transformiere für rekursiven Abstieg
- 2 Implementiere Scan-Methoden `scanN` für jede Produktion $\mathbf{N} ::= \mathbf{X}$, mit Rumpf passend zu \mathbf{X}
- 3 Implementiere Scanner-Klasse, bestehend aus
 - `protected` Instanzvariable `currentChar`
 - `protected` Methoden `take` und `takeIt`
 - Analog zu `accept/acceptIt` im Parser
 - Lesen diesmal aber zeichenweise in `currentChar`
 - `protected` Scan-Methoden aus 2., erweitert um Erstellen von Token-Objekten
 - Eine `public` Methode `scan`, die den nächsten Token liefert
 - Überspringt dabei `white space` und Kommentare

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Alternative: Rekursiver Abstieg



Systematische Konstruktion von Scannern

- 1 Formuliere lexikalische Grammatik in EBNF
 - Falls nötig: Transformiere für rekursiven Abstieg
- 2 Implementiere Scan-Methoden `scanN` für jede Produktion $\mathbf{N} ::= \mathbf{X}$, mit Rumpf passend zu \mathbf{X}
- 3 Implementiere Scanner-Klasse, bestehend aus
 - `protected` Instanzvariable `currentChar`
 - `protected` Methoden `take` und `takeIt`
 - Analog zu `accept/acceptIt` im Parser
 - Lesen diesmal aber zeichenweise in `currentChar`
 - `protected` Scan-Methoden aus 2., erweitert um Erstellen von Token-Objekten
 - Eine `public` Methode `scan`, die den nächsten Token liefert
 - Überspringt dabei `white space` und Kommentare

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Alternative: Rekursiver Abstieg



Systematische Konstruktion von Scannern

- 1 Formuliere lexikalische Grammatik in EBNF
 - Falls nötig: Transformiere für rekursiven Abstieg
- 2 Implementiere Scan-Methoden `scanN` für jede Produktion $\mathbf{N} ::= \mathbf{X}$, mit Rumpf passend zu \mathbf{X}
- 3 Implementiere Scanner-Klasse, bestehend aus
 - `protected` Instanzvariable `currentChar`
 - `protected` Methoden `take` und `takeIt`
 - Analog zu `accept/acceptIt` im Parser
 - Lesen diesmal aber zeichenweise in `currentChar`
 - `protected` Scan-Methoden aus 2., erweitert um Erstellen von Token-Objekten
 - Eine `public` Methode `scan`, die den nächsten Token liefert
 - Überspringt dabei `white space` und Kommentare

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning



Systematische Konstruktion von Scannern

- 1 Formuliere lexikalische Grammatik in EBNF
 - Falls nötig: Transformiere für rekursiven Abstieg
- 2 Implementiere Scan-Methoden `scanN` für jede Produktion $\mathbf{N} ::= \mathbf{X}$, mit Rumpf passend zu \mathbf{X}
- 3 Implementiere Scanner-Klasse, bestehend aus
 - `protected` Instanzvariable `currentChar`
 - `protected` Methoden `take` und `takeIt`
 - Analog zu `accept/acceptIt` im Parser
 - Lesen diesmal aber zeichenweise in `currentChar`
 - `protected` Scan-Methoden aus 2., erweitert um Erstellen von Token-Objekten
 - Eine `public` Methode `scan`, die den nächsten Token liefert
 - Überspringt dabei `white space` und Kommentare

Alternative: Rekursiver Abstieg



Systematische Konstruktion von Scannern

- 1 Formuliere lexikalische Grammatik in EBNF
 - Falls nötig: Transformiere für rekursiven Abstieg
- 2 Implementiere Scan-Methoden `scanN` für jede Produktion $\mathbf{N} ::= \mathbf{X}$, mit Rumpf passend zu \mathbf{X}
- 3 Implementiere Scanner-Klasse, bestehend aus
 - `protected` Instanzvariable `currentChar`
 - `protected` Methoden `take` und `takeIt`
 - Analog zu `accept/acceptIt` im Parser
 - Lesen diesmal aber zeichenweise in `currentChar`
 - `protected` Scan-Methoden aus 2., erweitert um Erstellen von Token-Objekten
 - Eine `public` Methode `scan`, die den nächsten Token liefert
 - Überspringt dabei `white space` und Kommentare

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Alternative: Rekursiver Abstieg



Systematische Konstruktion von Scannern

- 1 Formuliere lexikalische Grammatik in EBNF
 - Falls nötig: Transformiere für rekursiven Abstieg
- 2 Implementiere Scan-Methoden `scanN` für jede Produktion $\mathbf{N} ::= \mathbf{X}$, mit Rumpf passend zu \mathbf{X}
- 3 Implementiere Scanner-Klasse, bestehend aus
 - `protected` Instanzvariable `currentChar`
 - `protected` Methoden `take` und `takeIt`
 - Analog zu `accept/acceptIt` im Parser
 - Lesen diesmal aber zeichenweise in `currentChar`
 - `protected` Scan-Methoden aus 2., erweitert um Erstellen von Token-Objekten
 - Eine `public` Methode `scan`, die den nächsten Token liefert
 - Überspringt dabei `white space` und Kommentare

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning



Systematische Konstruktion von Scannern

- 1 Formuliere lexikalische Grammatik in EBNF
 - Falls nötig: Transformiere für rekursiven Abstieg
- 2 Implementiere Scan-Methoden `scanN` für jede Produktion $\mathbf{N} ::= \mathbf{X}$, mit Rumpf passend zu \mathbf{X}
- 3 Implementiere Scanner-Klasse, bestehend aus
 - `protected` Instanzvariable `currentChar`
 - `protected` Methoden `take` und `takeIt`
 - Analog zu `accept/acceptIt` im Parser
 - Lesen diesmal aber zeichenweise in `currentChar`
 - `protected` Scan-Methoden aus 2., erweitert um Erstellen von Token-Objekten
 - Eine `public` Methode `scan`, die den nächsten Token liefert
 - Überspringt dabei white space und Kommentare

Struktur des Java-Codes



```
public class Scanner {
    protected char currentChar;
    protected byte currentKind;
    protected StringBuffer currentSpelling;

    public Token scan() {
        discard separators and whitespace;
        currentSpelling = new StringBuffer("");
        currentKind      = scanToken();
        return new Token(currentKind,
                        currentSpelling.toString());
    }

    protected byte scanToken() {
        switch (currentChar) {
            ...
        }
    }

    protected void take(char expectedChar) { ... }
    protected void takeIt() { ... }
    ...
}
```

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Struktur des Java-Codes



```
public class Scanner {
    protected char currentChar;
    protected byte currentKind;
    protected StringBuffer currentSpelling;

    public Token scan() {
        discard separators and whitespace;
        currentSpelling = new StringBuffer("");
        currentKind      = scanToken();
        return new Token(currentKind,
                        currentSpelling.toString());
    }

    protected byte scanToken() {
        switch (currentChar) {
            ...
        }
    }

    protected void take(char expectedChar) { ... }
    protected void takeIt() { ... }
    ...
}
```

Wäre besser lokale
Variable in `scan`.

Hänge `currentChar` an `currentSpelling`
an und lese nächstes Zeichen in `currentChar`.

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver

Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Scanner für Mini-Triangle



1. Lexikalische Grammatik in EBNF verfassen

```
Token ::= Identifier | Integer-Literal | Operator |  
        ; | : | := | ~ | ( | ) | eol  
Identifier ::= Letter (Letter | Digit)*  
Integer-Literal ::= Digit Digit*  
Operator ::= + | - | * | / | < | > | =  
Separator ::= Comment | space | eol  
Comment ::= ! Graphic* eol
```

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Scanner für Mini-Triangle



1. Lexikalische Grammatik in EBNF verfassen

```
Token ::= Identifier | Integer-Literal | Operator |  
        ; | : | := | ~ | ( | ) | eot  
Identifier ::= Letter (Letter | Digit)*  
Integer-Literal ::= Digit Digit*  
Operator ::= + | - | * | / | < | > | =  
Separator ::= Comment | space | eol  
Comment ::= ! Graphic* eol
```

2. Umstellen für rekursiven Abstieg: Ersetzung und Linksausklammern

```
Token ::= Letter (Letter | Digit)*  
        | Digit Digit*  
        | + | - | * | / | < | > | =  
        | ; | : | (=|E) | ~ | ( | ) | eot  
Separator ::= ! Graphic* eol | space | eol
```

Hier eigentlich nicht nötig. Aber: Schneller!

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning



- EBNF kann **nicht** trennen zwischen
 - Schlüsselworten
 - Bezeichnern
- Wird beides als **Identifizier** beschrieben

➡ während des Scannens reparieren.



- EBNF kann **nicht** trennen zwischen
 - Schlüsselworten
 - Bezeichnen
- Wird beides als **Identifizier** beschrieben

➡ während des Scannens reparieren.



- EBNF kann **nicht** trennen zwischen
 - Schlüsselworten
 - Bezeichnern
- Wird beides als **Identifizier** beschrieben

➡ während des Scannens reparieren.



- EBNF kann **nicht** trennen zwischen
 - Schlüsselworten
 - Bezeichnen
- Wird beides als **Identifizier** beschrieben

↳ während des Scannens reparieren.

Zeichenweises Einlesen



OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

```
public class Scanner {  
  
    private char currentChar = get first source char;  
    private StringBuffer currentSpelling;  
    private byte currentKind;  
  
    private char take(char expectedChar) {  
        if (currentChar == expectedChar) {  
            currentSpelling.append(currentChar);  
            currentChar = get next source char;  
        }  
        else report lexical error  
    }  
    private char takelt() {  
        currentSpelling.append(currentChar);  
        currentChar = get next source char;  
    }  
    ...  
}
```



```
...
public Token scan() {
    // Get rid of potential separators before
    // scanning a token
    while ( (currentChar == '!')
           || (currentChar == ' ')
           || (currentChar == '\n' ) )
        scanSeparator();
    currentSpelling = new StringBuffer();
    currentKind = scanToken();
    return new Token(currentkind,
                    currentSpelling.toString());
}
```

```
private void scanSeparator() { ... }
private byte scanToken() { ... }
```

...

Entwicklung sehr
ähnlich zu Parse-
Methoden

Beispiel scanToken



```
Token ::= Letter (Letter | Digit)*  
        | Digit Digit*  
        | + | - | * | / | < | > | =  
        | ; | : (=| $\epsilon$ ) | ~ | ( | ) | eot
```

```
private byte scanToken() {  
    switch (currentChar) {  
        case 'a': case 'b': ... case 'z':  
        case 'A': case 'B': ... case 'Z':  
            scan Letter (Letter | Digit)*  
            return Token.IDENTIFIER;  
        case '0': ... case '9':  
            scan Digit Digit*  
            return Token.INTLITERAL ;  
        case '+': case '-': ... : case '=':  
            takelt();  
            return Token.OPERATOR;  
        ...etc...  
    }  
}
```

OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver

Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

Genauer: Scannen von **Identifizier**



OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

```
...  
    return ...  
case 'a': case 'b': ... case 'z':  
case 'A': case 'B': ... case 'Z':  
    acceptIt();  
    while (isLetter(currentChar)  
           || isDigit(currentChar) )  
        takeIt();  
    return Token.IDENTIFIER;  
case '0': ... case '9':  
...
```

Hauptmethode `scan()`



OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

```
...  
public Token scan() {  
    // Get rid of potential separators before  
    // scanning a token  
    while ( (currentChar == '!')  
           || (currentChar == ' ' )  
           || (currentChar == '\n' ) )  
        scanSeparator();  
    currentSpelling = new StringBuffer();  
    currentKind = scanToken();  
    return new Token(currentkind,  
                    currentSpelling.toString());  
}
```

Wo nun Unterscheidung zwischen Bezeichnern und
Schlüsselworten?

Ändern von Token-Art während der Konstruktion



OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

```
public class Token {
...
    public Token(byte kind, String spelling) {
        if (kind == Token.IDENTIFIER) {
            int currentKind = firstReservedWord;
            boolean searching = true;
            while (searching) {
                int comparison = tokenTable[currentKind].compareTo(spelling);
                if (comparison == 0) {
                    this.kind = currentKind;
                    searching = false;
                } else if (comparison > 0 || currentKind == lastReservedWord) {
                    this.kind = Token.IDENTIFIER;
                    searching = false;
                } else {
                    currentKind++;
                }
            }
        } else
            this.kind = kind;
...
    }
}
```

Liste der Schlüsselworte



OptComp

A. Koch

Orga

Kompilierung

Syntaxanalyse

Parsing

Rekursiver
Abstieg

Konstruktion

ASTs

Scanning

```
public class Token {  
...  
  
    private static String[] tokenTable = new String[] {  
        "<int>", "<char>", "<identifier>", "<operator>",  
        "array", "begin", "const", "do", "else", "end",  
        "func", "if", "in", "let", "of", "proc", "record",  
        "then", "type", "var", "while",  
        ":", ":", ":", ":", ":", ":", ":", ":", ":", ":", ":", ":", ":", ":", ":",  
        "<error>" };  
  
    private final static int firstReservedWord = Token.ARRAY,  
        lastReservedWord = Token.WHILE;  
  
...  
}
```



- **Sehr mechanischer Ablauf**
- Gut automatisierbar
- Beispiele
 - JLex/JFlex: Scanner basiert auf endlichem Automaten
 - Eingebaute Scanner in Parser-Generatoren
ANTLR/JavaCC



- Sehr mechanischer Ablauf
- Gut automatisierbar
- Beispiele
 - JLex/JFlex: Scanner basiert auf endlichem Automaten
 - Eingebaute Scanner in Parser-Generatoren
ANTLR/JavaCC



- Sehr mechanischer Ablauf
- Gut automatisierbar
- Beispiele
 - JLex/JFlex: Scanner basiert auf endlichem Automaten
 - Eingebaute Scanner in Parser-Generatoren
ANTLR/JavaCC



- Sehr mechanischer Ablauf
- Gut automatisierbar
- Beispiele
 - JLex/JFlex: Scanner basiert auf endlichem Automaten
 - Eingebaute Scanner in Parser-Generatoren
ANTLR/JavaCC



- Sehr mechanischer Ablauf
- Gut automatisierbar
- Beispiele
 - JLex/JFlex: Scanner basiert auf endlichem Automaten
 - Eingebaute Scanner in Parser-Generatoren
ANTLR/JavaCC