

# Syntaxanalyse mit Rekursivem Abstieg



**Satz:**      a e g c f d b

$$G(S) : \begin{aligned} S &= aAb \mid cAd. \\ A &= eB \mid f. \\ B &= gS. \end{aligned}$$

next()-->a    erkenne **S**

erkenne **a** oder c (*a* erkannt, wähle erste Alternative)

next()-->e    erkenne **A**

erkenne **e** oder f (*e* erkannt, wähle 1. Alt.)

next()-->g    erkenne **B**

erkenne **g** (*g* erkannt)

next()-->c    erkenne **S**

erkenne a oder **c** (*c* erkannt, wähle 2. Alt.)

next()-->f    erkenne **A**

erkenne e oder **f** (*f* erkannt, wähle 2. Alt.)

next()-->d    (*A* erkannt)

erkenne **d** (*d* erkannt)

next()-->b    (*S* erkannt)

(*B* erkannt)

(*A* erkannt)

erkenne **b** (*b* erkannt)

UE zu Übersetzerbau (*S* erkannt)

Syntaxanalyse

# Parser: wichtige Vars & Methoden



```
static Token t;    // last recognized token
static Token la;   // look ahead token
static int sym;    // kind of look ahead token

static void scan () {
    t = la; la = Scanner.next(); sym = la.kind;
}

static void check (int expected) {
    if (sym == expected) scan();
    else error(Messages.getString(expected)+" expected",
               null, "");
}

static void error (String prefix, String msgKey,
                  String postfix) {
    StringBuffer msg = new StringBuffer();
    msg.append("-- line "); ...
    out.println(msg.toString());
    // Panic mode: Abbruch beim ersten Fehler
    // (s. nächste Folie)
}
```

# Panic Mode

- beim ersten gefundenen Fehler wird Analyse abgebrochen
- Abbruch (in den UEs) **nicht** mit ~~System.exit(0);~~, weil
  - dadurch die VM beendet wird
  - das beim Testen mit JUnit zum sofortigen Abbruch führt, d.h.
    - es werden keine weiteren Test ausgeführt
    - es wird kein Ergebnis angezeigt bzw. das GUI wird sofort beendet
- besser:  
`throw new Error(Messages.getString("PANIC_MODE"));`  
(oder `throw new junit.AssertionFailedError(...);`)
- wird von JUnit (als *Error* bzw. *Failure*) abgefangen
  - Tests, GUI & Compiler laufen weiter und können geordnet terminieren
- kann auch in Testfällen abgefangen werden:  
`try { Parser.parse(output); }`  
`catch (Error e) {`  
`assertEquals(Messages.getString("PANIC_MODE"),`  
`e.getMessage());`  
    `}`

# Zuordnung: Tokencode $\leftrightarrow$ Namen



In *messages.properties*:

```
#---- names for token
Token.0      = none
Token.1      = identifier
Token.2      = number
...
Token.42     = end of file
```

In *Messages.java*:

```
public static String getString (int tokenKind) {
    try {
        return RESOURCE_BUNDLE.getString("Token." + tokenKind);
    } catch { ... }
}
```

Zugriff auf Tokennamen:

Messages.getString(Token.ident) → "identifier"

Bsp 1: S = a B C.

**SEQUENZ**

```
static void s () {  
    check(a);  
    B();  
    check(c);  
}
```

Bsp 2:  $S = a \mid B \ c \mid d.$

## ALTERNATIVEN

**first(B) = { e, f }**

```
static void s () {
    switch (sym) {
        case a: case d: scan(); break;
        case e: case f:
            // Erkennung von e und f in B!
            B(); check(c); break;
        default: error(...);
    }
}
```

Bsp 3:  $S = ( a \mid B ) c.$

## SEQUENZ mit ALTERNATIVE

**first(B) = { e, f }**

```
static void s () {      ODER:  
    switch (sym) {  
        case a:  
            scan(); break;  
        case e: case f:  
            B(); break;  
        default:  
            error(...);  
    }  
    check(c);  
}
```

if (sym == a)  
 scan();  
else if (sym == e ||  
 sym == f)  
 B();  
else  
 error(...);  
check(c);

Bsp 4: **S = [ a | B ] c.**

**SEQUENZ mit OPTIONALER ALTERNATIVE**

**first(B) = { e, f }**

```
static void s () {  
    switch (sym) {  
        case a:  
            scan(); break;  
        case e: case f:  
            B(); break;  
    } // KEIN Fehler!  
    check(c);  
}
```

ODER:

```
if (sym == a)  
    scan();  
else if (sym == e ||  
        sym == f)  
    B();  
// kein else error...!  
check(c);
```

Bsp 5:  $S = \{ a \mid B \}^* c.$  (1)

## SEQUENZ mit OPTIONALER ITERATION

**first(B) = { e, f }**

```
static void S () {
    while (sym == a || sym == e || sym == f) {
        switch (sym) {
            case a: scan(); break;
            case e: case f: B(); break;
        } // kein default nötig!
    }
    check(c);
}
```

Bsp 5:  $S = \{ a \mid B \}^* c.$  (2)

## SEQUENZ mit OPTIONALER ITERATION

**first(B) = { e, f }**

```
static void s () {
    while (sym != c) {
        switch (sym) {
            case a: scan(); break;
            case e: case f: B(); break;
            default: // default Zweig hier nötig!
                      error(...);
        }
    }
    scan();
}
```

Bsp 6: S = a { B } C.

**first(B) = { e, f }**

**first(C) = ?**

```
static void s () {
    check(a);
    while (sym == e || sym == f) B();
    C();
}
```

# UE 3: Syntaxanalyse (Parser)



- Testen
  - siehe Testanleitung auf Homepage!
  - in *UB-UE3-Angabe.zip*:
    - messages.properties & Messages.java (neu! mit Tokennamen und Zugriffsmethode für Token.kind), Token.java (neu! ohne names-Array), Gerüst für **Parser.java**, ...)
    - Testklassen (AllTests.java (neu), **ParserTest.java**, ...)
  - In *MJ-Programs.zip*:
    - Beispiel MicroJava-Programme (AllProds.mj, ScriptExample.mj, ...)
- Abgabe
  - siehe Abgabeanleitung auf Homepage!