

Syntaxanalyse mit Rekursivem Abstieg



Satz: a e g c f d b

$G(S): S = aAb \mid cAd.$
 $A = eB \mid f.$
 $B = gS.$

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)

(**S** erkannt)

Parser: wichtige Felder & Methoden



```
private Token t;           // last recognized token
private Token la;          // lookahead token
private Token.Kind sym;    // kind of lookahead token
public Scanner scanner;   // reference to Scanner

private void scan () {
    t = la; la = scanner.next(); sym = la.kind;
}

private void check (Token.Kind expected) {
    if (sym == expected) {
        scan();
    } else {
        error(TOKEN_EXPECTED, expected);
    }
}

public void error (Message msg, Object... msgParams) {
    scanner.errors.error(la.line, la.col, msg, msgParams);
    // panic mode
    throw new Errors.PanicMode();
}
```

Panic Mode

- Beim ersten Fehler Analyse abbrechen
- Abbruch mit **throw new Errors.PanicMode();**
 - Error wird von den Testfällen gefangen und ausgewertet
- **Nicht System.exit(0);**, weil es
 - VM beendet
 - JUnit Testlauf unterbricht

Bsp 1: S = a B c.

SEQUENZ

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

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

ALTERNATIVEN

$\text{first}(B) = \{ e, f \}$

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

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

SEQUENZ mit ALTERNATIVE

first(B) = { e, f }

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

ODER:

```
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 }

```
private void S () {  
    switch (sym) {  
        case a:  
            scan(); break;  
        case e: case f:  
            B(); break;  
    }  
    // kein error  
    check(c);  
}
```

ODER:

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

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

SEQUENZ mit ITERATION

first(B) = { e, f }

```
private void S() {
    while (sym == a || sym == e || sym == f) {
        if (sym == a) {
            scan();
        } else {
            B();
        } // kein error
    }
    check(c);
}
```

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

SEQUENZ mit ITERATION

first(B) = { e, f }

```
private void S () {
    while (true) {
        if (sym == a) {
            scan();
        } else if (sym == e || sym == f) {
            B();
        } else {
            break; // Schleife verlassen
        }
    }
    check(c);
}
```

Bsp 6: $S = B \{ a \ B \}.$ (1)

SEQUENZ mit ITERATION

first(B) = { e, f }

```
private void S () {
    B();
    while (sym == a) {
        scan();
        B();
    }
}
```

Bsp 6: $S = B \{ a \ B \}.$ (2)

SEQUENZ mit ITERATION

first(B) = { e, f }

```
private void S () {
    while (true) {
        B();
        if (sym == a) {
            scan();
        } else {
            break;
        }
    }
}
```

Bsp 7: $S = a \{ B \} C.$

$\text{first}(B) = \{ e, f \}$

$\text{first}(C) = \{ g, h \}$

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