



# Informatik II - Übung 4

Pascal Schärli

[Ctrl-Shift-F\\_lover96@pascsha.ch](mailto:Ctrl-Shift-F_lover96@pascsha.ch)

16.10.2020

# Nachbesprechung



# Programmverifikation

```
1 static int f(int i, int j) {  
2     assert(i >= 0 && j >= 0);  
3     int u = i;  
4     int z = 0;  
5     while (u > 0){  
6         z = z + j;  
7         u = u - 1;  
8     }  
9     return z;  
10 }
```

Schleifen  
Invariante

- Schleifeninvarainte:
  - $z + u \cdot j = i \cdot j \ \&\& u \geq 0$

- Nach der Schleife:

- $\Rightarrow u \geq 0 \ \&\& u \leq 0 \Rightarrow u = 0$

Sonst wäre die  
Schleife noch nicht  
fertig

# String und StringBuffer

- String Buffer sind bei häufiger Veränderungen viel schneller als Strings
- Möglicher Output:

```
Starting encryption (using Strings)
Done - Duration: 3732 ms.
Starting decryption (using StringBuffers)
Done - Duration: 73 ms.
Decryption successful :-)
```

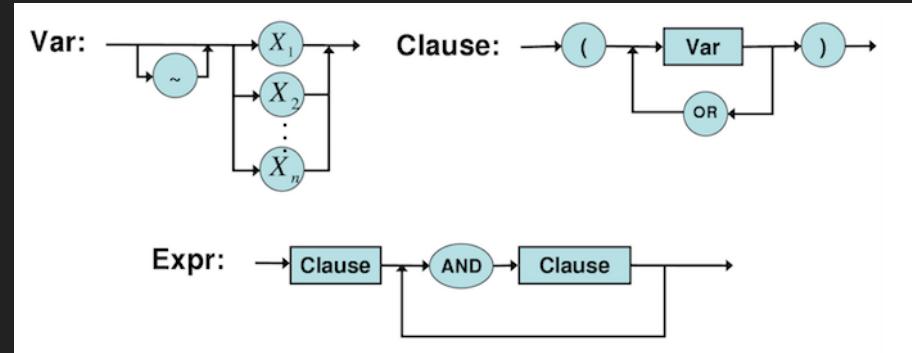
```
1 public static String encrypt(String s) {
2     String ret = "";
3     for (int i = 0; i != s.length(); ++i) {
4         ret = ret + (char) (s.charAt(i) + 3);
5     }
6     return ret;
7 }
```

```
1 public static String decrypt(String s) {
2     StringBuffer ret = new StringBuffer();
3     for (int i = 0; i != s.length(); ++i) {
4         ret.append((char) (s.charAt(i) - 3));
5     }
6     return ret.toString();
7 }
```

# Syntaxdiagramm

- Sind die folgenden Strings korrekte Clauses?

1.  $X_2$
2.  $(\sim X_1)$
3.  $\sim (X_1 \text{ OR } \sim X_2)$
4.  $(X_2) \text{ OR } (\sim X_1 \text{ OR } X_2)$



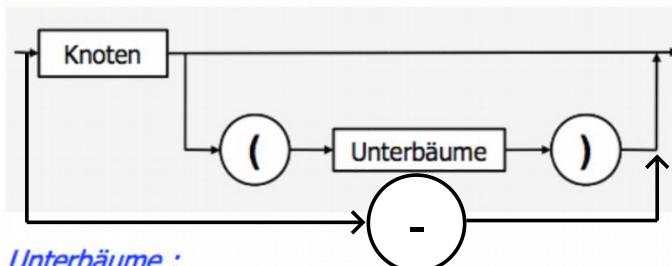
- Sind die folgenden Strings korrekte Expressions?

1.  $(X_1 \text{ OR } X_2) \text{ AND } (\sim X_2)$
2.  $(X_1) \text{ AND } (\sim X_1 \text{ OR } \sim X_2) \text{ AND } (X_2)$

# Syntaxdiagramm für Bäume

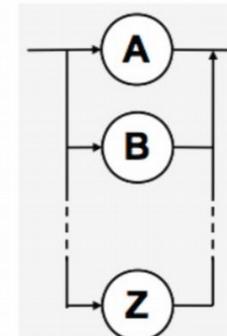
## Ein Syntaxdiagramm-Beispiel: Klammerdarstellung eines Baums

Baum:

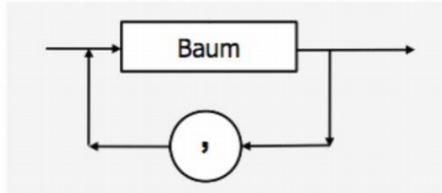


Beispiel:  $A(B(D),C(E,F))$

Knoten:



Unterbäume :

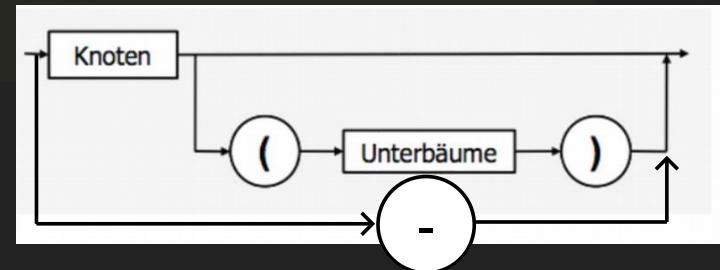


Wie könnte man Binärbäume durch ein Syntaxdiagramm darstellen?

181

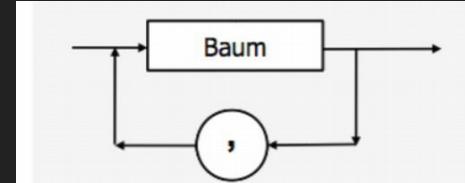
# Syntaxchecker für Bäume

```
1 private static int parseTree(String kd, int offset) throws ParseException {
2     if (checkNext('-', kd, offset)) {
3         return offset + 1;
4     }
5     offset = parseNode(kd, offset);
6     if (checkNext('(', kd, offset)) {
7         offset += 1;
8         offset = parseSubtree(kd, offset);
9         if (!checkNext(')', kd, offset)) {
10             throw new ParseException("expected ')'", offset);
11         }
12         offset += 1;
13     }
14     return offset;
15 }
```



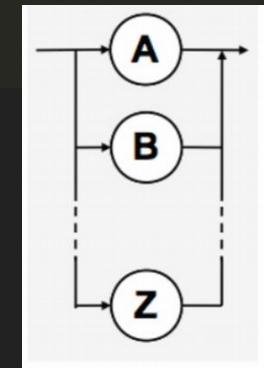
# Syntaxchecker für Bäume

```
1 private static int parseSubtree(String kd, int offset) throws ParseException {  
2     offset = parseTree(kd, offset);  
3     while (checkNext( ',', kd, offset)) {  
4         offset += 1;  
5         offset = parseTree(kd, offset);  
6     }  
7     return offset;  
8 }
```



# Syntaxchecker für Bäume

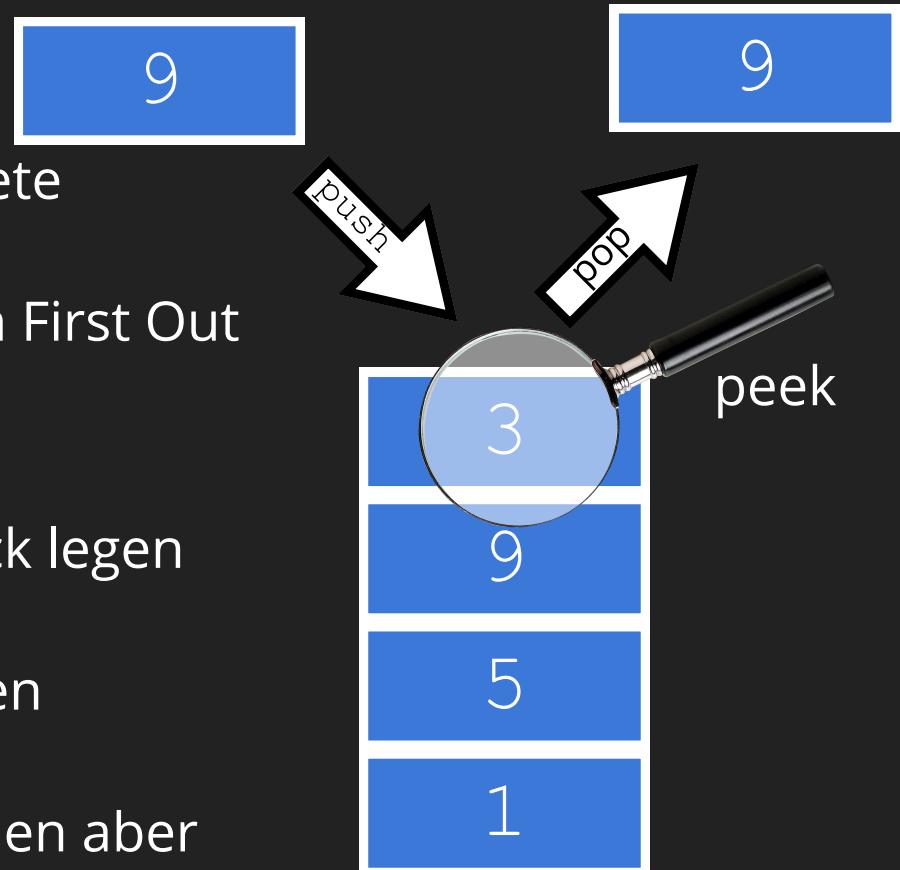
```
1 private static int parseNode(String kd, int offset) throws ParseException {
2     if (offset >= kd.length()) {
3         throw new ParseException("Expected a node", offset);
4     }
5
6     char c = kd.charAt(offset);
7     if (Character.isUpperCase(c)) {
8         return offset + 1;
9     } else {
10        throw new ParseException(String.format("'%c' is not a valid node name", c), offset);
11    }
12 }
```



# Best of Vorlesung

# Stacks, LIFO (Last In First Out)

- Stacks sind sehr weit verbreitete Datenstrukturen
- Sie benutzen LIFO, also Last In First Out
- Es gibt drei Hauptfunktionen:
  - push  
Element oben auf den Stack legen
  - pop  
Oberstes Element entfernen
  - peek  
Oberstes Element anschauen aber nicht entfernen



# Stacks, LIFO (Last In First Out)

## Program

```
1 Stack myStack = new Stack();  
2  
3 myStack.push(4);  
4 System.out.println(myStack.peek());  
5 myStack.push(2);  
6 myStack.push(3);  
7 System.out.println(myStack.pop());  
8 myStack.push(1);
```

## Output

```
4  
3
```



# Ackermann Funktion

- Die Ackermannfunktion ist eine extrem schnell wachsende Funktion, mit deren Hilfe in der theoretischen Informatik Grenzen von Modellen aufgezeigt werden können.
- Rekursive Definition:
  - $A(0, m) = m + 1$
  - $A(n, 0) = A(n - 1, 1)$
  - $A(n, m) = A(n - 1, A(n, m - 1))$

# Ackermann Funktion

Beispiel:  $A(1, 1)$

```
1 A(1,1)          // A(1,1)
2   A(1,0)        // A(1,1) = A(0,A(1,0))
3     A(0, 1)      // A(1,0) = A(0,1)
4     <- 2          // A(0,1) = 2
5     <- 2          // A(1,0) = 2
6     A(0, 2)        // A(1,1) = A(0,2)
7     <- 3          // A(0,2) = 3
8 <- 3            // A(1,1) = 3
```

$$\Rightarrow A(1, 1) = 3$$

Weitere Beispiele:

- $A(4, 0) = 13$
- $A(4, 1) = 65533$
- $A(4, 2) = 2^{65536} - 3$

$$A(0, m) = m + 1$$

$$A(n, 0) = A(n - 1, 1)$$

$$A(n, m) = A(n - 1, A(n, m - 1))$$

# Java Bytecode

- Java funktioniert cross-plattform auf unterschiedlichsten Gerätetypen und Architekturen.
- Um die selbe Funktionalität für all diese Geräte zu ermöglichen, gibt es beim Kompilieren eine Zwischenstufe, der Bytecode.
- Dieser kann dann für die jeweilige Architektur in Maschinensprache übersetzt werden.
- Auf [Wikipedia](#) gibt es eine Liste von allen Bytecode Instruktionen.

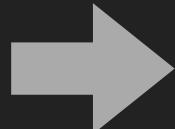
# Java Bytecode

- Der Bytecode arbeitet mit einem "Operand Stack"
- Die Werte mit welchen gerechnet wird, befinden sich auf einem Stack und wir verarbeiten immer die obersten Elemente auf dem Stack.

Bytecode

Stack

```
1  iconst_4
2  iconst_2
3  iconst_3
4  imul
5  iconst_1
6  isub
7  iadd
```



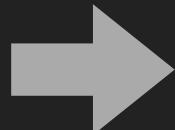
# Java Bytecode

- Der Bytecode arbeitet mit einem "Operand Stack"
- Die Werte mit welchen gerechnet wird, befinden sich auf einem Stack und wir verarbeiten immer die obersten Elemente auf dem Stack.

Bytecode

Stack

```
1  iconst_4
2  iconst_2
3  iconst_3
4  imul
5  iconst_1
6  isub
7  iadd
```



4

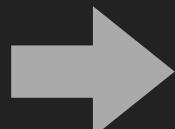
# Java Bytecode

- Der Bytecode arbeitet mit einem "Operand Stack"
- Die Werte mit welchen gerechnet wird, befinden sich auf einem Stack und wir verarbeiten immer die obersten Elemente auf dem Stack.

Bytecode

Stack

```
1  iconst_4
2  iconst_2
3  iconst_3
4  imul
5  iconst_1
6  isub
7  iadd
```

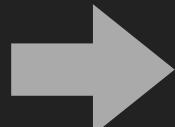


# Java Bytecode

- Der Bytecode arbeitet mit einem "Operand Stack"
- Die Werte mit welchen gerechnet wird, befinden sich auf einem Stack und wir verarbeiten immer die obersten Elemente auf dem Stack.

Bytecode

```
1  iconst_4
2  iconst_2
3  iconst_3
4  imul
5  iconst_1
6  isub
7  iadd
```



Stack



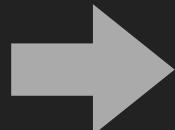
# Java Bytecode

- Der Bytecode arbeitet mit einem "Operand Stack"
- Die Werte mit welchen gerechnet wird, befinden sich auf einem Stack und wir verarbeiten immer die obersten Elemente auf dem Stack.

Bytecode

Stack

```
1  iconst_4
2  iconst_2
3  iconst_3
4  imul
5  iconst_1
6  isub
7  iadd
```

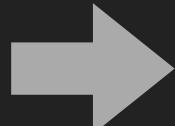


# Java Bytecode

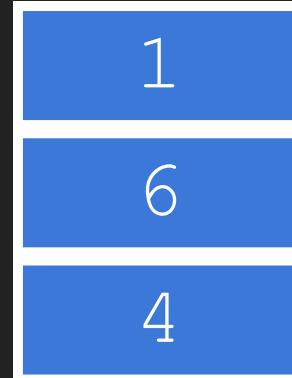
- Der Bytecode arbeitet mit einem "Operand Stack"
- Die Werte mit welchen gerechnet wird, befinden sich auf einem Stack und wir verarbeiten immer die obersten Elemente auf dem Stack.

Bytecode

```
1  iconst_4
2  iconst_2
3  iconst_3
4  imul
5  iconst_1
6  isub
7  iadd
```



Stack



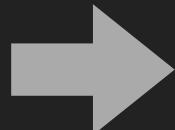
# Java Bytecode

- Der Bytecode arbeitet mit einem "Operand Stack"
- Die Werte mit welchen gerechnet wird, befinden sich auf einem Stack und wir verarbeiten immer die obersten Elemente auf dem Stack.

Bytecode

Stack

```
1  iconst_4
2  iconst_2
3  iconst_3
4  imul
5  iconst_1
6  isub
7  iadd
```



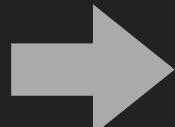
# Java Bytecode

- Der Bytecode arbeitet mit einem "Operand Stack"
- Die Werte mit welchen gerechnet wird, befinden sich auf einem Stack und wir verarbeiten immer die obersten Elemente auf dem Stack.

Bytecode

Stack

```
1  iconst_4
2  iconst_2
3  iconst_3
4  imul
5  iconst_1
6  isub
7  iadd
```

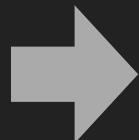


9

# Java Bytecode

## Bytecode

```
1 static int f(int a);
2     0 iload_0 [a]
3     1 iconst_1
4     2 if_icmpgt 7
5     5 iconst_1
6     6 ireturn
7     7 iload_0 [a]
8     8 iconst_1
9     9 isub
10    10 invokestatic test.Main.f(
11    13 iload_0 [a]
12    14 iconst_2
13    15 isub
14    16 invokestatic test.Main.f(
15    19 iadd
16    20 ireturn
```



## Stack

## Übersetzung

```
1 static int f(int a) {
2
3
4
5
6 }
```

# Java Bytecode

## Bytecode

```
1 static int f(int a);
2     0 iload_0 [a]
3     1 iconst_1
4     2 if_icmpgt 7
5     5 iconst_1
6     6 ireturn
7     7 iload_0 [a]
8     8 iconst_1
9     9 isub
10    10 invokestatic test.Main.f(
11    13 iload_0 [a]
12    14 iconst_2
13    15 isub
14    16 invokestatic test.Main.f(
15    19 iadd
16    20 ireturn
```



Stack

## Übersetzung

```
1 static int f(int a) {
2         a
3
4
5
6 }
```

# Java Bytecode

## Bytecode

```
1 static int f(int a);
2     0 iload_0 [a]
3     1 iconst_1
4     2 if_icmpgt 7
5     5 iconst_1
6     6 ireturn
7     7 iload_0 [a]
8     8 iconst_1
9     9 isub
10    10 invokestatic test.Main.f(
11    13 iload_0 [a]
12    14 iconst_2
13    15 isub
14    16 invokestatic test.Main.f(
15    19 iadd
16    20 ireturn
```



## Übersetzung

```
1 static int f(int a) {
2         a      1
3
4
5
6 }
```

# Java Bytecode

## Bytecode

```
1 static int f(int a);
2     0 iload_0 [a]
3     1 iconst_1
4     2 if_icmpgt 7
5     5 iconst_1
6     6 ireturn
7     7 iload_0 [a]
8     8 iconst_1
9     9 isub
10    10 invokestatic test.Main.f(
11    13 iload_0 [a]
12    14 iconst_2
13    15 isub
14    16 invokestatic test.Main.f(
15    19 iadd
16    20 ireturn
```



a > 1

Stack

Übersetzung

```
1 static int f(int a) {
2     if(a <= 1){
3
4     }
5
6 }
```

# Java Bytecode

## Bytecode

```
1 static int f(int a);
2     0 iload_0 [a]
3     1 iconst_1
4     2 if_icmpgt 7
5     5 iconst_1
6     6 ireturn
7     7 iload_0 [a]
8     8 iconst_1
9     9 isub
10    10 invokestatic test.Main.f(
11    13 iload_0 [a]
12    14 iconst_2
13    15 isub
14    16 invokestatic test.Main.f(
15    19 iadd
16    20 ireturn
```



1

Stack

Übersetzung

```
1 static int f(int a) {
2     if(a <= 1){
3         1
4     }
5
6 }
```

# Java Bytecode

## Bytecode

```
1 static int f(int a);
2     0 iload_0 [a]
3     1 iconst_1
4     2 if_icmpgt 7
5     5 iconst_1
6     6 ireturn
7     7 iload_0 [a]
8     8 iconst_1
9     9 isub
10    10 invokestatic test.Main.f(
11    13 iload_0 [a]
12    14 iconst_2
13    15 isub
14    16 invokestatic test.Main.f(
15    19 iadd
16    20 ireturn
```



## Stack

## Übersetzung

```
1 static int f(int a) {
2     if(a <= 1){
3         return 1;
4     }
5
6 }
```

# Java Bytecode

## Bytecode

```
1 static int f(int a);
2     0 iload_0 [a]
3     1 iconst_1
4     2 if_icmpgt 7
5     5 iconst_1
6     6 ireturn
7     7 iload_0 [a]
8     8 iconst_1
9     9 isub
10    10 invokestatic test.Main.f(
11    13 iload_0 [a]
12    14 iconst_2
13    15 isub
14    16 invokestatic test.Main.f(
15    19 iadd
16    20 ireturn
```



Stack

## Übersetzung

```
1 static int f(int a) {
2     if(a <= 1){
3         return 1;
4     }
5     a
6 }
```

# Java Bytecode

## Bytecode

```
1 static int f(int a);
2     0 iload_0 [a]
3     1 iconst_1
4     2 if_icmpgt 7
5     5 iconst_1
6     6 ireturn
7     7 iload_0 [a]
8     8 iconst_1
9     9 isub
10    10 invokestatic test.Main.f(
11    13 iload_0 [a]
12    14 iconst_2
13    15 isub
14    16 invokestatic test.Main.f(
15    19 iadd
16    20 ireturn
```



## Übersetzung

```
1 static int f(int a) {
2     if(a <= 1){
3         return 1;
4     }
5     a 1
6 }
```

# Java Bytecode

## Bytecode

```
1 static int f(int a);
2     0 iload_0 [a]
3     1 iconst_1
4     2 if_icmpgt 7
5     5 iconst_1
6     6 ireturn
7     7 iload_0 [a]
8     8 iconst_1
9     9 isub
10    10 invokestatic test.Main.f(
11    13 iload_0 [a]
12    14 iconst_2
13    15 isub
14    16 invokestatic test.Main.f(
15    19 iadd
16    20 ireturn
```



a-1

Stack

## Übersetzung

```
1 static int f(int a) {
2     if(a <= 1){
3         return 1;
4     }
5     a-1
6 }
```

# Java Bytecode

## Bytecode

```
1 static int f(int a);
2     0 iload_0 [a]
3     1 iconst_1
4     2 if_icmpgt 7
5     5 iconst_1
6     6 ireturn
7     7 iload_0 [a]
8     8 iconst_1
9     9 isub
10    10 invokestatic test.Main.f(
11    13 iload_0 [a]
12    14 iconst_2
13    15 isub
14    16 invokestatic test.Main.f(
15    19 iadd
16    20 ireturn
```



f (a-1)

Stack

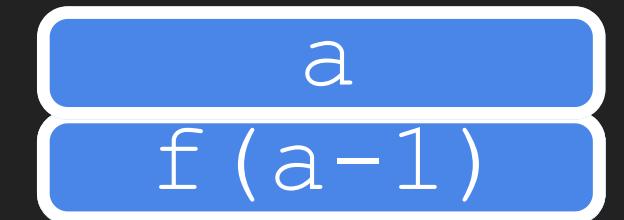
Übersetzung

```
1 static int f(int a) {
2     if(a <= 1){
3         return 1;
4     }
5     f(a-1)
6 }
```

# Java Bytecode

## Bytecode

```
1 static int f(int a);
2     0 iload_0 [a]
3     1 iconst_1
4     2 if_icmpgt 7
5     5 iconst_1
6     6 ireturn
7     7 iload_0 [a]
8     8 iconst_1
9     9 isub
10    10 invokestatic test.Main.f(
11    13 iload_0 [a]
12    14 iconst_2
13    15 isub
14    16 invokestatic test.Main.f(
15    19 iadd
16    20 ireturn
```



Stack

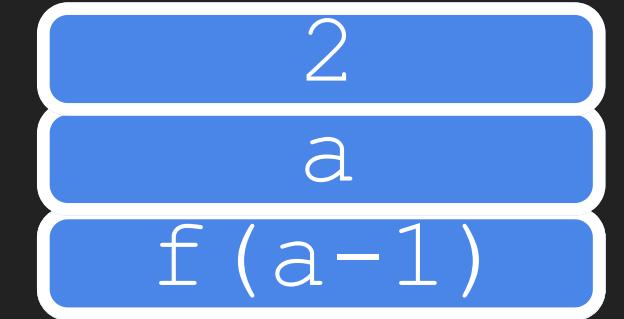
## Übersetzung

```
1 static int f(int a) {
2     if(a <= 1){
3         return 1;
4     }
5     f(a-1)
6 }
```

# Java Bytecode

## Bytecode

```
1 static int f(int a);
2     0 iload_0 [a]
3     1 iconst_1
4     2 if_icmpgt 7
5     5 iconst_1
6     6 ireturn
7     7 iload_0 [a]
8     8 iconst_1
9     9 isub
10    10 invokestatic test.Main.f(
11    13 iload_0 [a]
12    14 iconst_2
13    15 isub
14    16 invokestatic test.Main.f(
15    19 iadd
16    20 ireturn
```



Stack

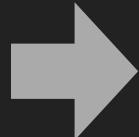
## Übersetzung

```
1 static int f(int a) {
2     if(a <= 1){
3         return 1;
4     }
5     f(a-1)
6 }
```

# Java Bytecode

## Bytecode

```
1 static int f(int a);
2     0 iload_0 [a]
3     1 iconst_1
4     2 if_icmpgt 7
5     5 iconst_1
6     6 ireturn
7     7 iload_0 [a]
8     8 iconst_1
9     9 isub
10    10 invokestatic test.Main.f(
11    13 iload_0 [a]
12    14 iconst_2
13    15 isub
14    16 invokestatic test.Main.f(
15    19 iadd
16    20 ireturn
```



a-2  
f(a-1)

Stack

## Übersetzung

```
1 static int f(int a) {
2     if(a <= 1){
3         return 1;
4     }
5     f(a-1)      a-2
6 }
```

# Java Bytecode

## Bytecode

```
1 static int f(int a);
2     0 iload_0 [a]
3     1 iconst_1
4     2 if_icmpgt 7
5     5 iconst_1
6     6 ireturn
7     7 iload_0 [a]
8     8 iconst_1
9     9 isub
10    10 invokestatic test.Main.f(
11    13 iload_0 [a]
12    14 iconst_2
13    15 isub
14    16 invokestatic test.Main.f(
15    19 iadd
16    20 ireturn
```



f (a-2)  
f (a-1)

Stack

## Übersetzung

```
1 static int f(int a) {
2     if(a <= 1){
3         return 1;
4     }
5         f(a-1)    f(a-2)
6 }
```

# Java Bytecode

## Bytecode

```
1 static int f(int a);
2     0 iload_0 [a]
3     1 iconst_1
4     2 if_icmpgt 7
5     5 iconst_1
6     6 ireturn
7     7 iload_0 [a]
8     8 iconst_1
9     9 isub
10    10 invokestatic test.Main.f(
11    13 iload_0 [a]
12    14 iconst_2
13    15 isub
14    16 invokestatic test.Main.f(
15    19 iadd
16    20 ireturn
```



f(a-1) + f(a-2)

## Stack

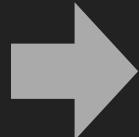
## Übersetzung

```
1 static int f(int a) {
2     if(a <= 1){
3         return 1;
4     }
5     f(a-1) + f(a-2)
6 }
```

# Java Bytecode

## Bytecode

```
1 static int f(int a);
2     0 iload_0 [a]
3     1 iconst_1
4     2 if_icmpgt 7
5     5 iconst_1
6     6 ireturn
7     7 iload_0 [a]
8     8 iconst_1
9     9 isub
10    10 invokestatic test.Main.f(
11    13 iload_0 [a]
12    14 iconst_2
13    15 isub
14    16 invokestatic test.Main.f(
15    19 iadd
16    20 ireturn
```



## Stack

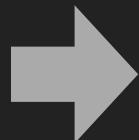
## Übersetzung

```
1 static int f(int a) {
2     if(a <= 1){
3         return 1;
4     }
5     return f(a-1) + f(a-2);
6 }
```

# Java Bytecode

## Bytecode

```
1 static int f(int a);
2     0 iload_0 [a]
3     1 iconst_1
4     2 if_icmpgt 7
5     5 iconst_1
6     6 ireturn
7     7 iload_0 [a]
8     8 iconst_1
9     9 isub
10    10 invokestatic test.Main.f(
11    13 iload_0 [a]
12    14 iconst_2
13    15 isub
14    16 invokestatic test.Main.f(
15    19 iadd
16    20 ireturn
```



## Stack

## Übersetzung

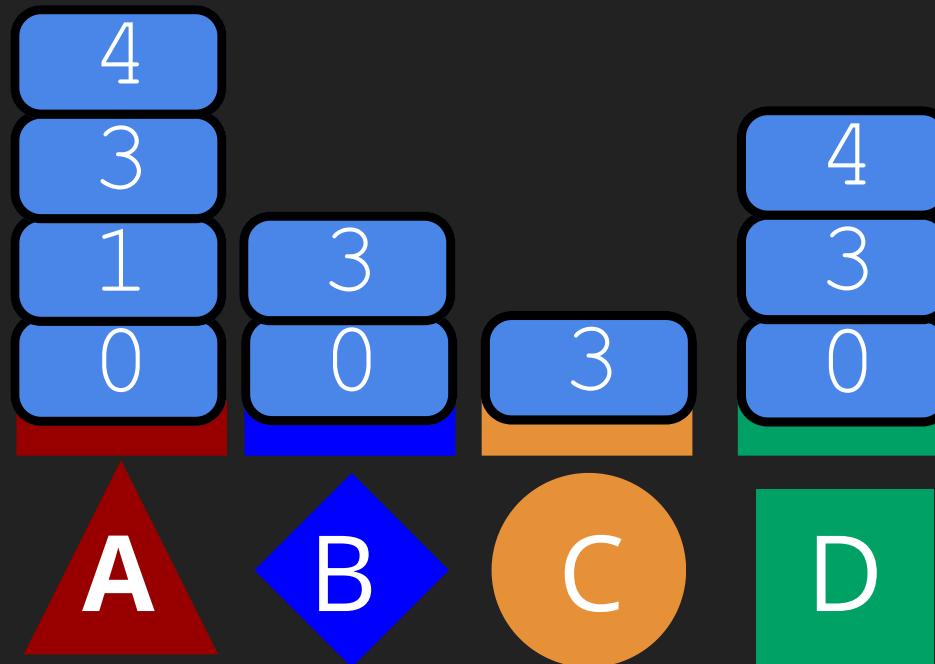
```
1 static int f(int a) {
2     if(a <= 1){
3         return 1;
4     }
5     return f(a-1) + f(a-2);
6 }
```



# Wie sieht der Stack nach den folgenden Operationen aus?



```
1 push(0);  
2 push(1);  
3 push(2);  
4 pop();  
5 peek();  
6 pop();  
7 push(3);  
8 push(4);  
9 peek();  
10 pop();
```



# Was macht iload\_1?

- **Load an integer value from local variable 1**
- Load the integer value 1 onto the stack
- Add 1 to the top value of the stack
- Subtract 1 from the top value of the stack

# Welcher ByteCode passt zu welchem Java Code?

● ● ●

```
0  iload_0  
1  iconst_1  
2  imul  
3  ireturn
```

● ● ●

```
0  iload_0  
1  iconst_1  
2  if_icmple 7  
5  iconst_1  
6  ireturn  
7  iconst_0  
8  ireturn
```

● ● ●

```
0  iload_0  
1  iconst_1  
2  if_icmpge 7  
5  iconst_1  
6  ireturn  
7  iconst_0  
8  ireturn
```



● ● ●

```
return x > 1;
```

● ● ●

```
return x * 1;
```



● ● ●

```
return x < 1;
```

# Welcher ByteCode passt zu welchem Java Code?

```
• • •  
1 static int whichAnswerIsCorrect(int a){  
2     int i = a%2;  
3     int j = a*2;  
4     int k = a/2;  
5     return (j-2*i)/k;  
6 }
```

0	iload_0
1	iconst_2
2	irem
3	istore_1
4	iload_0
5	iconst_2
6	imul
7	istore_2
8	iload_0
9	iconst_2
10	idiv
11	istore_3
12	iload_2
13	iconst_2
14	iload_1
15	imul
16	isub
17	iload_3
18	idiv
19	ireturn

# Vorbesprechung



# Ein wachsender Stack

**push**

Neue Daten oben auf den Stack legen

```
1 Stack myStack = Stack(4);
2
3 // [...]
4
5 myStack.push(8)
```

[ 1 , 4 , \* , \* ]  
0 1 2 3  
size = 2

push (8)



[ 1 , 4 , 8 , \* ]  
0 1 2 3  
size = 3

# Ein wachsender Stack

**pop**

Daten von zuoberst im Stack entfernen

```
1 Stack myStack = Stack(4);
2
3 // [...]
4
5 int myInt = myStack.pop();
```

[ 1, 4, 8, \* ]  
0 1 2 3  
size = 3

pop ()



[ 1, 4, \*, \* ]  
0 1 2 3  
size = 2

# Ein wachsender Stack

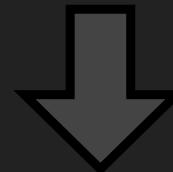
grow

Falls der Array voll ist, und ein weiteres push aufgerufen wird, müssen wir den Platz vergrössern

```
1 Stack myStack = Stack(4);
2
3 // [...]
4
5 int myInt = myStack.push(3);
```

[1, 4, 8, 2]  
0 1 2 3

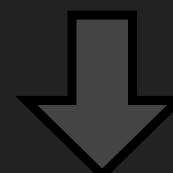
size = 4



grow()

[1, 4, 8, 2, \*, \*, \*, \*]  
0 1 2 3 4 5 6 7

size = 4



push(3)

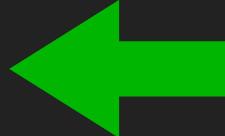
[1, 4, 8, 2, 3, \*, \*, \*]  
0 1 2 3 4 5 6 7

size = 5

# Ackermann Funktion

- Gebt die Berechnungen für  $A(2, 1)$  in der eingerückten Form an
- Selbes Vorgehen wie im BestOf

view Slide



# Ackermann als Stack

- Ackermann-Formel benötigt immer (genau) zwei Werte
- Die gerade benötigten Werte sollten also zuoberst auf dem Stack liegen
- Benutzt While Schleife
  - Abbruch wenn nur noch ein Element im Stack liegt  
→ Resultat

```
1 Stack stack = new Stack(10);
2
3 // Anfangswerte auf Stack schieben
4 stack.push(n);
5 stack.push(m);
6
7 while(stack.size() > 1) {
8
9     // Neues n, m aus Stack auslesen
10
11    if(n == 0){
12        // A(0,m) = m + 1
13    }
14    else if(m == 0){
15        // A(n,0) = A(n-1,1)
16    }
17    else{
18        // A(n,m) = A(n-1,A(n,m-1));
19    }
20 }
```

# Java-Bytecode

Wie kann man Java Code zu Bytecode umwandeln?

```
1 Static int f(int a0,int a1,int a2){  
2     return(a0+a1)/a2;  
3 }
```

1. Konsole (Terminal):

- javap -c yourFile.java

2. Eclipse:

- Window → Show View → Navigator
- Links oben Tab Navigator auswählen
- Das .class File der Klasse suchen



```
1 static int f(int a0, int a1, int a2);  
2     0 iload_0  
3     1 iload_1  
4     2 iadd  
5     3 iload_2  
6     4 idiv  
7     5 ireturn
```

# Viel Spass!

MAN, YOU'RE BEING INCONSISTENT  
WITH YOUR ARRAY INDICES. SOME  
ARE FROM ONE, SOME FROM ZERO.

DIFFERENT TASKS CALL FOR  
DIFFERENT CONVENTIONS. TO  
QUOTE STANFORD ALGORITHMS  
EXPERT DONALD KNUTH,  
“WHO ARE YOU? HOW DID  
YOU GET IN MY HOUSE?”



WAIT, WHAT?

WELL, THAT'S WHAT HE  
SAID WHEN I ASKED  
HIM ABOUT IT.

