

3AA

Prozeduren und Rekursion

29.11.05

Prof. Dr. Wolfgang P. Kowalk
Universität Oldenburg

WS 2005/2006

3AA Prozeduren

- Berechnete Sprungadresse
 - Ausführung bestimmter Anweisungen durch Schleifen
 - Stattdessen: Rufe Anweisungen 'aus Entfernung' auf
 - Wo stehen die Anweisungen? Zieladresse!
 - Wohin, wenn man 'fertig' ist? Rücksprungadresse!
 - Beide Adressen können variabel sein!

3AA Prozeduren

```
1          // Computed Goto
2          nop
3          adr Ziel := val Wert - con 'A'
4          adr Ziel := val Ziel + con Start
5          goto val Ziel
6 Start    goto con MarkeA
7          goto con MarkeB
8          goto con MarkeC
9          goto con MarkeD
10         goto con MarkeE
11 MarkeA  adr Ergebnis := con 1
12         stop
13 MarkeB  adr Ergebnis := con 2
14         stop
```

3AA Prozeduren

```
11 MarkeA      adr Ergebnis := con 1
12             stop
13 MarkeB      adr Ergebnis := con 2
14             stop
15 MarkeC      adr Ergebnis := con 3
16             stop
17 MarkeD      adr Ergebnis := con 4
18             stop
19 MarkeE      adr Ergebnis := con 5
20             stop
21
22 Ziel
23 Wert        con 'C'
24 Ergebnis
```

3AA Prozeduren

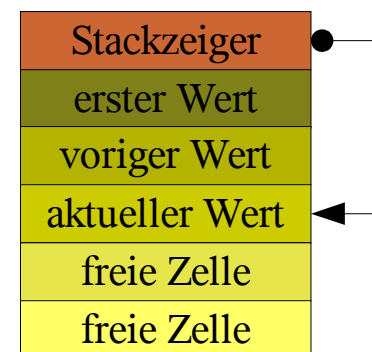
```
1      // Rücksprungadresse bei Subroutinen
2      adr Parameter := con 5
3      adr Ruecksprungadresse := con PROGRAMCOUNT + con 2 // setze die Rücksprungadresse
4      goto con Quadriere // Springe in die Subroutine
5      adr Ergebnis := val RueckgabeWert // an diese Stelle wird zurückgesprungen
6      step
7
8      adr Parameter := con 9
9      adr Ruecksprungadresse := con PROGRAMCOUNT + con 2 // setze die Rücksprungadresse
10     goto con Quadriere // Springe in die Subroutine
11     adr Ergebnis := val RueckgabeWert // an diese Stelle wird zurückgesprungen
12     stop
13
14 Parameter
15 RueckgabeWert
16 Ruecksprungadresse
17 Ergebnis
18
19 Quadriere adr RueckgabeWert := val Parameter * val Parameter
20     goto val Ruecksprungadresse // springe an die gespeicherte Rücksprungadresse
```

3AA Prozeduren

- Prozeduren
 - Ausführung bestimmter Anweisungen durch Schleifen
 - Stattdessen: Rufe Anweisungen 'aus Entfernung' auf
- **Vorteile** von Prozeduren
 - Anweisungsfolge nur einmal schreiben
 - spart Speicher, aber Inline-Methoden? (veraltet)
 - strukturiert Programm! Sehr wichtig!
 - dokumentiert Funktionalität bei geeignetem Namen!
Sehr wichtig!
 - Programm kann einfacher geändert werden!
 - korrigiert
 - ersetzt usw.

3AA Prozeduren

- Prozeduren
 - In Fortran: Subroutine
 - Prozedur nur einmal aufrufbar (keine Rekursion)
 - Werteübergabe nur über Parameterliste
 - In Algol 60 (und meisten späteren Sprachen)
 - Prozedur kann sich (in-) direkt selbst aufrufen
 - Rücksprungadresse?
 - Parameter?
 - Lösung: Stack (engl. Stapel)



3AA Prozeduren

```
1          // Fakultät rekursiv mit STACK
2
3          nop
4          push con 4 // Schiebe Parameter auf STACK
5          jumpProc con Fak // rufe Prozedur auf
6 Adresse1  getPull adr ergebnis
              // hole Ergebnis vom STACK
7          pull con 1 // setze STACK zurück
8          stop
9
10 Fak      get con 1, adr par // lade Parameter vom STACK
11          if val par <= con 1 then goto con Fertig1
              // ? zu Ende ?
12          push val par - con 1 // Schieb Datum auf STACK
13          jumpProc con Fak // Fak(par)
14 Adresse2 get con 0, adr par2 // := Fak(par)
```


3AA Prozeduren

```
• 10 Fak      get con 1, adr par // lade Parameter vom STACK
11           if val par <= con 1 then goto con Fertig1
                // ? zu Ende ?
12           push val par - con 1 // Schieb Datum auf STACK
13           jumpProc con Fak     // Fak(par)
14 Adresse2  get con 0, adr par2  // := Fak(par)
15           pull con 1           // setze STACK zurück
16           get con 1, adr par   // hole Parameter
17           put con 1, val par * val par2
                // Schiebe N * (N-1)! auf STACK
18           returnProc          // Fertig
19
20 Fertig1   put con 1, con 1     // Schiebe 1 auf STACK
21 Fertig    returnProc         // Fertig, spring an Stack-
Adresse
```

Rekursive Funktionen

- In Java
 - ```
int faculty(int parameter) {
 if(parameter<=1) return 1;
 return parameter*faculty(parameter-1);
}
```
  - $F_k = k \cdot F(k-1), F_0 = F_1 = 1$
  - Löse Problem für einfache, explizite Aufgabe
    - z.B. **parameter<=1**
  - Formuliere Lösung für 'etwas' einfacheres Problem
    - z.B. **parameter\*faculty(parameter-1)**

# 3AA Prozeduren

```
1 // Fakultät rekursiv mit STACK
2 push val ergebnis // Schiebe Parameter auf STACK
3 jumpProc con Fak // rufe Prozedur auf
4 getPull adr ergebnis // hole Ergebnis vom STACK
5 stop
7 Fak get con 1, adr par // lade Parameter vom STACK
8 if val par <= con 1 then goto con Fertig1 // ? zu Ende
9 push val par - con 1 // Schiebe Parameter auf STACK
10 jumpProc con Fak // Fak(par)
11 getPull adr par2 // := Fak(par)
12 get con 1, adr par // hole Parameter
13 put con 1, val par * val par2 // N * (N-1)! auf STACK
14 returnProc // Fertig
15
16 Fertig1 put con 1, con 1 // Schiebe 1 auf STACK
17 Fertig returnProc // Fertig
```

# Rekursive Funktionen

- Neue Anweisungen in 3AA
  - `push con 1`  
`push val wert`  
`push val val zeiger`
    - Erhöhe **STACK** um 1, schreibe Wert in Stack
  - `pull con 1`
    - Erniedrige **STACK** um 1
  - `getPull adr wert`  
`getPull adr adr zeiger`
    - Schreibe Wert nach **wert**, erniedrige **STACK** um 1

# Rekursive Funktionen

- Neue Anweisungen in 3AA
  - ```
put con 1, con 0          // Mem[STACK-1] ← 0
put con 0, val wert       // Mem[STACK+0] ← wert
put con 2, val val zeiger + val wert
```
 - Schreibe an Adresse `[STACK]-k` den Wert
 - Der `STACK` wird nicht verändert!
 - ```
get con 1, adr wert // Mem[STACK-1] → wert
get con 0, adr wert2 // Mem[STACK+0] → wert2
get con 2, adr adr zeiger // Mem[STACK-2] → [zeiger]
```
  - Schreibe den Wert an Adresse `[STACK]-k`
  - Der `STACK` wird nicht verändert!

# *Rekursive Funktionen*

- Idee zur Rekursion
  - Löse Problem für expliziten Fall (0, 1)
- Löse Problem für komplexes Problem (n):
  - Formuliere Lösung für Problem (n-1)
  - Berechne Lösung für (n) aus Lösung für (n-1)
  - Allgemeines Lösungskonzept
    - Probleme
      - Laufzeit
      - Speicher für Stack

# Rekursive Funktionen

- Rekursion
  - Vergleich mit 'Mathematischer Induktion'
- Beweise Behauptung für Aussage  $A(n)$ :
  - Zeige Aussage für  $n=1$ :  $A(1)$
  - Nehme an, Aussage gilt für  $n=k$ :  $A(k)$ 
    - Zeige dann: Aussage gilt für  $n=k+1$ :  $A(k+1)$
  - Logisches Beweiskonzept aus der (Meta-)Mathematik
    - $A(1) \Rightarrow A(2) \Rightarrow A(3) \Rightarrow \dots \Rightarrow A(k-1) \Rightarrow A(k)$   
 $k$  endlich!

# Rekursive Funktionen

- Probleme bei Rekursion
  - Effizienz
    - Heute meist kein Problem mehr!
  - Laufzeitkomplexität
    - Beispiel: Fibonacci-Zahlen
      - Folgen von Zahlenwerte, mit
$$f_n = f_{n-1} + f_{n-2}, f_0 = f_1 = 1.$$
1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, 21, 34, 55, ..



# Rekursive Funktionen

- Beispiel: Fibonacci-Zahlen

- Iterative Implementierung

- `int fib = 1; fib0 = 0;`  
`while ... {`  
`fib = fib + fib0;`  
`fib0 = fib - fib0;`  
`}`

- Rekursive Implementierung

- `int fibonacci(int n) {`  
`if (n<=1) return 1;`  
`return fibonacci(n-1)+fibonacci(n-2);`  
`}`

- Mathematische Wertebeschreibung

$$f_k = \frac{1+\sqrt{5}}{2\cdot\sqrt{5}} \cdot \left(\frac{1+\sqrt{5}}{2}\right)^k + \frac{\sqrt{5}-1}{2\cdot\sqrt{5}} \cdot \left(\frac{1-\sqrt{5}}{2}\right)^k$$

# Rekursive Funktionen

- Probleme bei Rekursion
  - Beispiel: Fibonacci-Zahlen
    - Laufzeit exponentiell! Beweis

- $H(n)$ : Laufzeit für Parameter  $n$ .

- $H(0)=H(1)=1$  (ein Funktionsaufruf)

- Rekursive Definition:  $H(n) = 1 + H(n-1) + H(n-2)$

- $H(k) = 1, 1, 3, 5, 9, 15, 25, 41, 67, 109, 177$

- $F(k) = 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, 21, 34, 55, 89$

- $H(n) = 2 \cdot F(n) - 1!$

- $H(k+1) = 1 + H(k) + H(k-1)$

- $= 1 + 2 \cdot F(k) - 1 + 2 \cdot F(k-1) - 1$

- $= 2 \cdot F(k) + 2 \cdot F(k-1) - 1$

- $= 2 \cdot F(k+1) - 1$

$$H(k) \approx 2,34 \cdot 1,62^k - 0,341 \cdot (-0,62)^k - 1$$

# Rekursive Funktionen

- Probleme bei Rekursion
  - Beispiel: Fibonacci-Zahlen
    - Laufzeit exponentiell!
      - $H(n)$ : Laufzeit für Parameter  $n$ .
      - $H(0)=H(1)=1$  (ein Funktionsaufruf)
      - Rekursive Definition:  $H(n) = 1 + H(n-1) + H(n-2)$
      - $H(k) \approx 2,34 \cdot 1,62^k - 0,341 \cdot (-0,62)^k - 1$
      - ```
int H = 1, M = 1;  
do {  
    H = H + M + 1  
    M = H - M - 1  
} while (...)
```

Rekursive Funktionen

- $N_1=1.618033988749895$, $N_2=-0.6180339887498949$
- $U_a=2.3416407864998736$, $V_a=-0.3416407864998738$, $W_a=-1$
- $U_b=1.4472135954999577$, $V_b=0.552786404500042$, $W_b=-1$
- $a_k = U_a * N_1^k + V_a * N_2^k + W_a$
- $b_k = U_b * N_1^k + V_b * N_2^k + W_b$
 - $a_0=1.0$, $b=0.999999999999999998$
 - $a_1 = 3.0$, $b=1.0$
 - $a_2 = 5.0$, $b=2.999999999999999999$
 - $a_3 = 8.99999999999999998$, $b=4.999999999999999999$
 - $a_4 = 15.0$, $b=8.99999999999999998$
 - $a_5 = 25.0$, $b=14.99999999999999996$
 - $a_6 = 40.9999999999999999$, $b=24.99999999999999996$
 - $a_7 = 67.0$, $b=40.9999999999999999$
 - $a_8 = 109.0000000000000001$, $b=67.0$
 - $a_9 = 177.0$, $b=109.0$