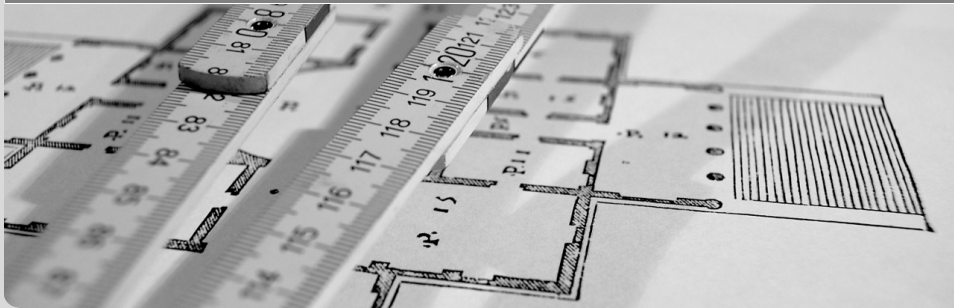


Tutorium 1:

Laufzeitverhalten, O-Kalkül und Invarianten

Holger Ebhart | 22. April 2015

TUTORIUM ZUR VORLESUNG ALGORITHMEN I IM SS15



- 1 Organisatorisches
- 2 Übungsblätter
 - Allgemein
 - Style
 - Pseudocode
- 3 O-Kalkül
- 4 Laufzeitverhalten und Invarianten
- 5 Nächstes Übungsblatt
 - Karatsuba Ofman

- Mail: **holger.ebhart@ira.uka.de**
- Folien auf github: **github.com/holger-e/Algorithmen-I-SS15**

- Mail: **holger.ebhart@ira.uka.de**
- Folien auf github: **github.com/holger-e/Algorithmen-I-SS15**

- Vorlesung: montags 15:45-17:15, Audimax
- Übung/Vorlesung: mittwochs 14:00-15:30, Audimax
- Klausur: 28. September 11:00Uhr
- Mittsemesterklausur

- Vorlesung: montags 15:45-17:15, Audimax
- Übung/Vorlesung: mittwochs 14:00-15:30, Audimax
- Klausur: 28. September 11:00Uhr
- Mittsemesterklausur

- Ausgabe: Mittwochs nach der Vorlesung
- Abgabe: Freitags bis 12:45
- Abgabe zu Zweit möglich, wenn:
 - beide aus dem gleichen Tutorium sind
 - beide Namen auf dem Blatt stehen
 - nur ein Blatt abgegeben wird

- Ausgabe: Mittwochs nach der Vorlesung
- Abgabe: Freitags bis 12:45
- Abgabe zu Zweit möglich, wenn:
 - beide aus dem gleichen Tutorium sind
 - beide Namen auf dem Blatt stehen
 - nur ein Blatt abgegeben wird

Bonuspunkte

- >25% der Punkte → 1 Bonuspunkt
- >50% der Punkte → 2 Bonuspunkt
- >75% der Punkte → 3 Bonuspunkt

- bei Pseudocode stets Idee dahinter **kurz** erklären
- Erklärungen und Beschreibungen sind keine Aufsätze!!!
- lesbar Schreiben
- kein Bleistift oder Rotstift benutzen
- Name, Matrikelnummer und Tutoriumsnummer auf Blätter

Schreibt man selber Pseudocode, so sollte man einige Dinge beachten:

- 1 Es sollten Angaben gemacht werden, welche Ein- und Ausgabe der Algorithmus hat
- 2 Komplexere Stellen im Pseudocode sollten auskommentiert sein
- 3 Bei Aufspaltung in mehrere Funktionen muss angegeben sein, welches die Funktion ist, die den Algorithmus realisiert
- 4 Bei langen Pseudocodeabschnitten sollte eine Beschreibung in Form von Fließtext mit angegeben werden

Schreibt man selber Pseudocode, so sollte man einige Dinge beachten:

- 1 Es sollten Angaben gemacht werden, welche Ein- und Ausgabe der Algorithmus hat
- 2 Komplexere Stellen im Pseudocode sollten auskommentiert sein
- 3 Bei Aufspaltung in mehrere Funktionen muss angegeben sein, welches die Funktion ist, die den Algorithmus realisiert
- 4 Bei langen Pseudocodeabschnitten sollte eine Beschreibung in Form von Fließtext mit angegeben werden

Schreibt man selber Pseudocode, so sollte man einige Dinge beachten:

- 1 Es sollten Angaben gemacht werden, welche Ein- und Ausgabe der Algorithmus hat
- 2 Komplexere Stellen im Pseudocode sollten auskommentiert sein
- 3 Bei Aufspaltung in mehrere Funktionen muss angegeben sein, welches die Funktion ist, die den Algorithmus realisiert
- 4 Bei langen Pseudocodeabschnitten sollte eine Beschreibung in Form von Fließtext mit angegeben werden

Schreibt man selber Pseudocode, so sollte man einige Dinge beachten:

- 1 Es sollten Angaben gemacht werden, welche Ein- und Ausgabe der Algorithmus hat
- 2 Komplexere Stellen im Pseudocode sollten auskommentiert sein
- 3 Bei Aufspaltung in mehrere Funktionen muss angegeben sein, welches die Funktion ist, die den Algorithmus realisiert
- 4 Bei langen Pseudocodeabschnitten sollte eine Beschreibung in Form von Fließtext mit angegeben werden

Ein Beispiel

```
1
select (h: int, a: array of int): int
5 1: length := int
   2: i, z := int
   3: length = length(a)
   4: for i = 0 to length-1 // Diese Schleife sortiert a
   5:   for z = 0 to length-2
   6:     if a[z] > a[z+1] then
   7:       swap(a, z, z+1)
   8: return a[h]
```

Beschreibung:

Der Algorithmus bekommt als Eingabe einen Array a mit n Elementen und einen Index h .
In der Schleife in Zeile vier sortiert er den Array a und gibt danach das h -te Element zurück.

1: Genaue Beschreibung der Eingabe und Ausgabe und deren Typen.

2: Sinnvolle Wahl von Indizes (i und z kann man meistens schlecht unterscheiden).

3: Einzelne Zeilen sind sinnvoll auskommentiert.

4: Eine kleine Beschreibung, was der Algorithmus tut, hilft beim Verständnis.

5: Wenn in der Beschreibung auf einzelne Zeilen verwiesen wird, dann sollte man die Zeilen auch durchnummerieren.

- 1 Abwägen ob Pseudocode oder Fließtext, wenn einem die Wahl gelassen wird
- 2 Mehr als zwei Seiten benötigt \Rightarrow Fehler oder sehr kompliziert gelöst
- 3 Ist meine Lösung verständlich für andere Personen?
- 4 Ist meine Lösung angenehm zu lesen?

- 1 Abwägen ob Pseudocode oder Fließtext, wenn einem die Wahl gelassen wird
- 2 Mehr als zwei Seiten benötigt \Rightarrow Fehler oder sehr kompliziert gelöst
- 3 Ist meine Lösung verständlich für andere Personen?
- 4 Ist meine Lösung angenehm zu lesen?

- 1 Abwägen ob Pseudocode oder Fließtext, wenn einem die Wahl gelassen wird
- 2 Mehr als zwei Seiten benötigt \Rightarrow Fehler oder sehr kompliziert gelöst
- 3 Ist meine Lösung verständlich für andere Personen?
- 4 Ist meine Lösung angenehm zu lesen?

- 1 Abwägen ob Pseudocode oder Fließtext, wenn einem die Wahl gelassen wird
- 2 Mehr als zwei Seiten benötigt \Rightarrow Fehler oder sehr kompliziert gelöst
- 3 Ist meine Lösung verständlich für andere Personen?
- 4 Ist meine Lösung angenehm zu lesen?

- 1 Abwägen ob Pseudocode oder Fließtext, wenn einem die Wahl gelassen wird
- 2 Mehr als zwei Seiten benötigt \Rightarrow Fehler oder sehr kompliziert gelöst
- 3 Ist meine Lösung verständlich für andere Personen?
- 4 Ist meine Lösung angenehm zu lesen?

Aufgaben zum O-Kalkül

```
1 | i := 99999 :Digit;  
2 | while i > 0 do  
3 |     i--;  
4 | end
```

```
1 | i := 99999 :Digit;  
2 | while i < n do  
3 |     i--;  
4 | end
```



```
1  | for i := 0 to n do
2  |     for j := n down to 1 do
3  |         do Operation in  $O(1)$ 
4  |     end
5  | end
```

```
1  for i := 0 to n do
2      j := 0 :int;
3      while j < n do
4          do Operation in O(n)
5          j++;
6      end
7  end
```

```
1  fib(i:Digit)
2    if i <= 2
3      return 1;
4    else
5      return fib(i-1) + fib(i-2);
```

```
1 | int linearSearch(a:Array[0...n] of int, x:int)
2 |     i := 0 :int;
3 |     while a[i] != x do
4 |         i++;
5 |     end
6 |     return i;
```

```
1 | int linearSearch(a:Array[0...n] of int, x:int)
2 |     i := 0 :int;
3 |     while i <= n & a[i] != x do
4 |         i++;
5 |     end
6 |     return i;
```

```
1  |      mult(a:Digit, b:Digit)
2  |      x := a :Digit;
3  |      y := b :Digit;
4  |      p := 0 :Digit;
5  |      // Position 1
6  |      while x > 0 do
7  |          // Position 2
8  |          p := p + y;
9  |          x := x - 1;
10 |      end
11 |      // Position 3
12 |      return p;
```

- Invarianten:
 - oft einfach, meist aber schwer zu finden
 - Vorbedingung/en
 - Schleifeninvarianten
 - Nachbedingungen
 - als Korrektheitsbeweis

```
1  function(a:Array[0...n] of Digit, x, start, end :  
    Digit)  
2      assert start <= end;  
3      m:Digit;  
4      m := (start + end) / 2;  
5      if a[m] == x  
6          return m;  
7      else if a[m] < x:  
8          return function(a, x, m + 1, end);  
9      else  
10         return function(a, x, start, m - 1);
```



```
1  int binarySearch(a:Array[0...n] of Digit, x, start,
    end :Digit)
2  assert start <= end;
3  m:Digit;
4  m := (start + end) / 2;
5  if a[m] == x
6      // a[m] = x
7      return m;
8  else if a[m] < x:
9      // a[i] < x (i <= m)
10     return binarySearch(a, x, m + 1, end);
11 else
12     // a[i] > x (i >= m)
13     return binarySearch(a, x, start, m - 1);
```

```
1 | int binarySearch(a:Array[0...n] of Digit, x:Digit)
2 |     i := 0 :Digit;
3 |     j := length(a) :Digit;
4 |     while i <= j do // Position 1
5 |         m := (i + j) / 2;
6 |         if(x < a[m])
7 |             j := m -1;
8 |         else if(x > a[m])
9 |             i := m + 1;
10 |        else // Position 2
11 |            return m;
12 |        end
13 |        // Position 3
14 |        return error;
```

```
1  function power(a:Double, n0:Digit)
2      p := a :Double;
3      r := 1 :Double;
4      n := n0 :Digit;
5      while n > 0 do
6          if n is odd
7              n--;
8              r:= r*p;
9          else
10             n := n/2;
11             p := p*p;
12         end
13     return r;
```

Karatsuba-Ofman Multiplikation[1962]

Beobachtung: $(a_1 + a_0)(b_1 + b_0) = a_1b_1 + a_0b_0 + a_1b_0 + a_0b_1$

Function recMult(a, b)

assert a und b haben $n = 2^k$ Ziffern, n ist Zweierpotenz

if $n = 1$ **then return** $a \cdot b$

Schreibe a als $a_1 \cdot B^k + a_0$

Schreibe b als $b_1 \cdot B^k + b_0$

$c_{11} := \text{recMult}(a_1, b_1)$

$c_{00} := \text{recMult}(a_0, b_0)$

return

$c_{11} \cdot B^{2k} +$

$(\text{recMult}((a_1 + a_0), (b_1 + b_0)) - c_{11} - c_{00})B^k$

$+ c_{00}$

Vielen Dank für eure Aufmerksamkeit!
Bis zum nächsten Mal.