Julius-Maximilians-Universität Würzburg Institut für Informatik Lehrstuhl für Informatik I Effiziente Algorithmen und wissensbasierte Systeme

Bachelorarbeit

Titel der Arbeit

Testvorname Testnachname

Eingereicht am XX. YY $20{\rm ZZ}$

Betreuer:

Prof. Dr. Alexander Wolff Dipl.-Inf. Max Mustermann

Inhaltsverzeichnis

1	Kapitel sind ganz einfach			
	1.1	Absch	nitte ebenfalls	3
1.2	1.2	Zweiter Abschnitt		3
		1.2.1	Ein Unterabschnitt	4
		1.2.2	Noch ein Unterabschnitt	5

1 Kapitel sind ganz einfach

1.1 Abschnitte ebenfalls

Hier fängt der Text an.

Satz 1.1 (Finkscher Hauptsatz). Wichtige und grundlegende Sätze lassen sich leicht hervorheben.

Beweis. Der Satz gilt offensichtlich, denn

$$\sum_{i=1}^{n} 1 = n$$

Zudem wird der Beweis automatisch mit einem q.e.d.-Symbol beendet.

Auf Sätze, wie z.B. Satz 1.1, lässt sich mithilfe des Befehls \ref{labelname} verweisen, wenn man in der Satz-Umgebung einen "Label" mit \label{labelname} gesetzt hat. Genauso können wir auf den nächsten Abschnitt, also Abschnitt 1.2, verweisen. Üblicherweise beginnt man einen Labelnamen mit dem Typ der Umgebung, auf die man verweist, also z.B. \label{fig:trapez} für eine Abbildung (engl. figure). Ach ja, zum Hervorheben (engl. emphasize) eines neuen Begriffs verwendet man den Befehl \emph{neuer Begriff}, wenn der neue Begriff zum ersten Mal verwendet wird.

1.2 Zweiter Abschnitt

Definition 1.2. Definitionen lassen sich leicht erstellen.

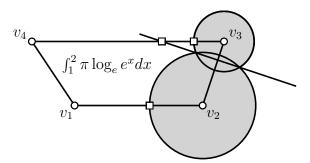


Abb. 1.1: Das ist eine Abbildung.

Auch Abbildungen, wie z.B. Abbildung 1.1, sind schnell eingefügt. Im Allgemeinen braucht man die Endung der Bilddatei beim Einbinden mit \includegraphics nicht mit anzugeben.

1.2.1 Ein Unterabschnitt

Zu viele Unterebenen nach Möglichkeit vermeiden. Wir wollen hier nur zeigen, dass es mit der algorithm-Umgebung (aus dem Paket algorithm2e.sty) nicht schwer ist Algorithmen in Pseudocode zu setzen, siehe Algorithmus 1.

Algorithmus 1: BinäreSuche(Feld A, ganze Zahl n, Element x)

```
Eingabe: sortiertes Feld A, Länge n, gesuchtes Element x
  Ausgabe: true genau dann, wenn x in A enthalten ist
 1 l = 0
2 r = n - 1
3 while l \leq r do
     m = |(l+r)/2|
      if A[m] == x then
      return true
      else if x < A[m] then
      r=m-1
8
      else
9
      l=m+1
10
11 return false
```

Das gleiche geht problemlos auch ohne Zeilennummern, siehe Algorithmus 2. Dazu benützt man einfach in der algorithm-Umgebung den Befehl \LinesNotNumbered.

```
Algorithmus 2: BinäreSucheOhneZeilennum(Feld A, ganze Zahl n, Element x)
```

```
Eingabe: sortiertes Feld A, Länge n, gesuchtes Element x

Ausgabe: true genau dann, wenn x in A enthalten ist

l=0

r=n-1

while l \le r do

m=\lfloor (l+r)/2 \rfloor

if A[m]==x then

\lfloor return\ true

else if x < A[m] then

\lfloor r=m-1

else

\lfloor l=m+1

return false
```

1.2.2 Noch ein Unterabschnitt

Auch Verweise auf ältere Resultate, wie das von Mustermann und Musterfrau $[\mathrm{MM}11],$ sind ganz einfach.

Literaturverzeichnis

[MM11] Max Mustermann und Monika Musterfrau: Beispiele in der Anwendung. Beispiele und Muster, 61(2):306–320, 2011.