

## 9. Übung AuD

Dominic Deckert

6. Januar 2017

# Infos

VG Wort

Übung nächste Woche

## Previously on ...

- ▶ Quicksort
- ▶ Heap-Sort
  - ▶ Heap-Eigenschaft
  - ▶ Sinkenlassen
  - ▶ Phase 1, 2

## Aufgabe 1, 2

Ordne 9, 13, 7, 6, 10 mit Quicksort.

Ordne 2, 4, 17, 9, 13, 20, 12, 8, 5, 18 mit Heapsort.

# KMP-Algorithmus

Algorithmus zum *pattern matching*

Annahme: Pattern-Vergleich schlägt an  $i + 1$ -ter Stelle fehl:

→ erste  $i$  Stellen gleich,  $i + 1$ -te Stelle ungleich

# KMP-Algorithmus

Algorithmus zum *pattern matching*

Annahme: Pattern-Vergleich schlägt an  $i + 1$ -ter Stelle fehl:

→ erste  $i$  Stellen gleich,  $i + 1$ -te Stelle ungleich

	0	1	2	3	4	5	6	7		
Text:	...	a	a	b	a	a	b	a	a	...
Pattern:		a	a	b	a	a	c			
Match:		O	O	O	O	O	X			

*Hinweis:* Der Text ist nur zur Illustration und rein hypothetisch

# KMP-Algorithmus

Algorithmus zum *pattern matching*

Annahme: Pattern-Vergleich schlägt an  $i + 1$ -ter Stelle fehl:

→ erste  $i$  Stellen gleich,  $i + 1$ -te Stelle ungleich

	0	1	2	3	4	5	6	7		
Text:	...	a	a	b	a	a	b	a	a	...
Pattern:		a	a	b	a	a	c			
Match:		O	O	O	O	O	X			

*Hinweis:* Der Text ist nur zur Illustration und rein hypothetisch

Welche Pattern-Position muss an die Stelle des Mismatch geschoben werden?

# Rechenwege

Intuition, Rechenregel aus dem Skript

Zwei-Finger-Methode:

1. Beginne links mit einem Abstand von 1
2. Solange der  $R$  nicht auf dem Mismatch liegt: Prüfe ob,  $L = R$ 
  - ▶ Wenn ja: Verschiebe beide Finger
  - ▶ Wenn nein: Vergrößere Abstand und beginne von links
3. Wenn  $R$  auf dem Mismatch: Prüfe, ob  $L \neq R$ 
  - ▶ Wenn ja: Verschiebe-Eintrag ist  $L$
  - ▶ Wenn nein: Prüfe, ob Abstand maximal ist
    - ▶ Wenn ja: Verschiebe-Eintrag ist  $-1$
    - ▶ Wenn nein: Vergrößere Abstand und beginne von links



## Aufgabe 3 a

Pattern	a	a	b	a	a	a	c	a	a	b
	?	?	?	?	?	?	?	?	?	?

Pattern	c	b	?	?	?	a
	-1	0	-1	1	0	2

## Aufgabe 3 a

Pattern	a	a	b	a	a	a	c	a	a	b
	-1	-1	1	-1	-1	2	2	-1	-1	0

Pattern	c	b	c	c	b	a
	-1	0	-1	1	0	2

# AVL-Bäume

Erinnerung an C-Aufgabe: `isBalanced(tree t)`

Balancefaktor (*hier* BF): Höhe rechter TB - Höhe linker TB

# AVL-Bäume

Erinnerung an C-Aufgabe: `isBalanced(tree t)`

Balancefaktor (*hier* BF): Höhe rechter TB - Höhe linker TB

Binärbaum ist balanciert gdw. TB sind balanciert & “fast” gleich hoch ( $-1 \leq BF \leq 1$ )

# AVL-Bäume

Erinnerung an C-Aufgabe: `isBalanced(tree t)`

Balancefaktor (*hier* BF): Höhe rechter TB - Höhe linker TB

Binärbaum ist balanciert gdw. TB sind balanciert & “fast” gleich hoch ( $-1 \leq BF \leq 1$ )

AVL-Eigenschaft: balanciert & Werte im linken TB < Wert der Wurzel < Werte im rechten TB

# AVL - Einfügen

1. Füge neuen Wert so als Blatt ein, dass Ordnung eingehalten wird
2. Berechne BF neu
3. Prüfe, ob BF 2 (bzw -2) auftritt
  - ▶ Ja: Prüfe, ob darunter BF mit entgegengesetztem Vorzeichen steht
    - ▶ Ja: Rotiere unten nach links (rechts), dann darüber nach rechts (links)
    - ▶ Nein: Rotiere unten nach links (rechts)
  - ▶ Nein: Fertig

# Aufgabe 4

siehe Tafel