

# Suchalgorithmen

## Übungen

## Aufgabe 1

Um ein Element  $x_1$  in einem Array  $A_1$  der Länge 1000 zu finden, benötigt ein sequentieller Algorithmus etwa 2 Sekunden. Wie lange benötigt derselbe Algorithmus, um ein Element  $x_2$  in einem Array  $A_2$  der Länge 2000 zu finden?

- (a) etwa 4 Sekunden
- (b) etwa 2 Sekunden
- (c) keine Vorhersage möglich

# Aufgabe 1

Da die 2 Sekunden davon abhängig sind, ob und wo sich das Element  $x_1$  im Array  $A_1$  befindet, lässt sich aus dem selben Grund für ein möglicherweise anderes Element  $x_2$  in einer möglicherweise anderen Array  $A_2$  keine Aussage machen. Also stimmt (c).

## Aufgabe 2

Gib die Laufzeitkomplexität der sequentiellen Suche in einem Array der Länge  $n$  für die folgenden Fälle an:

- (a) Best Case
- (b) Average Case
- (c) Worst Case

## Aufgabe 2

(a) Best Case:  $O(1)$

Das gesuchte Element steht an erster Stelle.

(b) Average Case:  $O(n)$

Ist die Chance, dass sich ein Element an einer bestimmten Position befindet, überall gleich gross, dann befindet sich das gesuchte Element im Durchschnitt in der „Mitte“ der Liste. Somit gilt:  $O(n/2) = O(n)$ .

(c) Worst Case:  $O(n)$

Das gesuchte Element kommt am Ende des Arrays oder gar nicht in ihm vor.

## Aufgabe 3

Eine Implementierung des Algorithmus für binäres Suchen benötigt 2 Sekunden, um herauszufinden, dass ein Element *nicht* in einem Array mit  $10^4$  Elementen vorkommt.

Wie lange benötigt dieselbe Implementierung auf dem gleichen Computer um herauszufinden, dass sich ein Element *nicht* in einem Array mit  $10^8$  Elementen befindet?

## Aufgabe 3

Laufzeitkomplexität für binäres Suchen:  $T(n) = c \cdot \log n$

Wähle hier die Logarithmenbasis 10 (bequem zum Rechnen)

$$T(10^4) = C \log_{10}(10^4) = 4C = 2 \text{ s} \quad \Rightarrow \quad C = \frac{1}{2} \text{ s}$$

$$T(10^8) = C \log_{10}(10^8) = \frac{1}{2} \text{ s} \cdot 8 = 4 \text{ s}$$

oder direkt durch Umformung:

$$T(10^8) = C \log_a(10^8) = C \log_a(10^4)^2 = 2 \cdot C \log_a(10^4) = 2 \cdot 2 \text{ s} = 4 \text{ s}$$

## Aufgabe 4

Die Zeitmessung für eine Implementierung des Algorithmus für binäres Suchen hat für die erfolglose Suche eines Elements in einem Array mit  $10^6$  Elementen eine Laufzeit von 20 Sekunden ergeben.

Wie lange benötigt dieselbe Implementierung auf dem gleichen Computer, um herauszufinden, dass sich das Element *nicht* in einem Array mit jeweils  $2 \cdot 10^6$  Elementen befindet?



## Aufgabe 4

$$T(n) = C \cdot \log_b n$$

Wähle als Logarithmenbasis 2

$$\begin{aligned} T(10^6) &= C \cdot \log_2 10^6 = C \cdot \log_2 (10^3)^2 = 2C \cdot \log_2 10^3 \\ &\approx 2C \cdot \log_2 2^{10} = 20C = 20 \text{ s} \end{aligned}$$

$$\Rightarrow C = 1 \text{ s}$$

## Aufgabe 4

$$T(n) = C \cdot \log_b n$$

Wähle als Logarithmenbasis 2

$$\begin{aligned} T(10^6) &= C \cdot \log_2 10^6 = C \cdot \log_2 (10^3)^2 = 2C \cdot \log_2 10^3 \\ &\approx 2C \cdot \log_2 2^{10} = 20C = 20 \text{ s} \end{aligned}$$

$$\Rightarrow C = 1 \text{ s}$$

$$\begin{aligned} T(2 \cdot 10^6) &= C \cdot (\log_2 2 + \log_2 10^6) = C \cdot 1 + C \cdot \log_2 10^6 \\ &= 1 \text{ s} + 20 \text{ s} = 21 \text{ s} \end{aligned}$$

## Aufgabe 5

Bestimme die Anzahl der Vergleiche, die der „naive“ Algorithmus für das String-Matching zum Auffinden des Musters GGCA im Textstring GGGAAAGGCAT benötigt.

## Aufgabe 5

G	G	G	A	A	A	G	G	C	A	T	Vergleiche
G	G	C	A								3
	G	G	C	A							3
		G	G	C	A						2
			G	G	C	A					1
				G	G	C	A				1
					G	G	C	A			1
						G	G	C	A		4
Total											15

## Aufgabe 6

Bestimme die Anzahl der Vergleiche, die der Boyer-Moore-Horspool-Algorithmus für das String-Matching zum Auffinden des Musters GGCA im Textstring GGGAAAGGCAT benötigt.

## Aufgabe 6

pattern=GGCA ( $m = 4$ )

Bad Character Table:

Character	G	C	A	*
Shift	2	1	4	4

Das Symbol \* steht für alle Buchstaben, die nicht im Suchmuster vorkommen.

Shift = Wert[pattern[j]] =  $m-j-1$  ( $j=0, \dots, m-2$ )

G	G	G	A	A	A	G	G	C	A	T	Vergleiche
G	G	C	A								2
				G	G	C	A				1
						G	G	C	A		4
Total											7

## Aufgabe 7

Erstelle die Boyer-Moore-Bad-Character-Tabelle für das Suchmuster SALATTELLER. Zeichen des Alphabets, die nicht im Suchmuster vorkommen, sind mit einem Stern (\*) zu berücksichtigen.

## Aufgabe 7

Suchmuster: SALATELLER (Länge: 11)

S	A	L	T	E	R	*
10	7	2	5	1	11	11



## Aufgabe 8

Gib den deterministischen endlichen Automaten an (graphisch oder als Tabelle), mit dem in einem beliebigen Text nach dem Muster ABAB gesucht werden kann.

## Aufgabe 8

$s$  ist das längste Suffix von  $p[0:i]+x$ , das Präfix des Suchmusters  $p = ABAB$  ist.

$q_i$	$p[0:i]+x$	$s$	$q_{i+1}$
0	A	A	1
0	B	$\varepsilon$	0
1	AA	A	1
1	AB	AB	2
2	ABA	ABA	3
2	ABB	$\varepsilon$	0
3	ABAA	A	1
3	ABAB	ABAB	4
4	ABABA	ABA	3
4	ABABB	$\varepsilon$	0

Der DFA in graphischer Darstellung:

