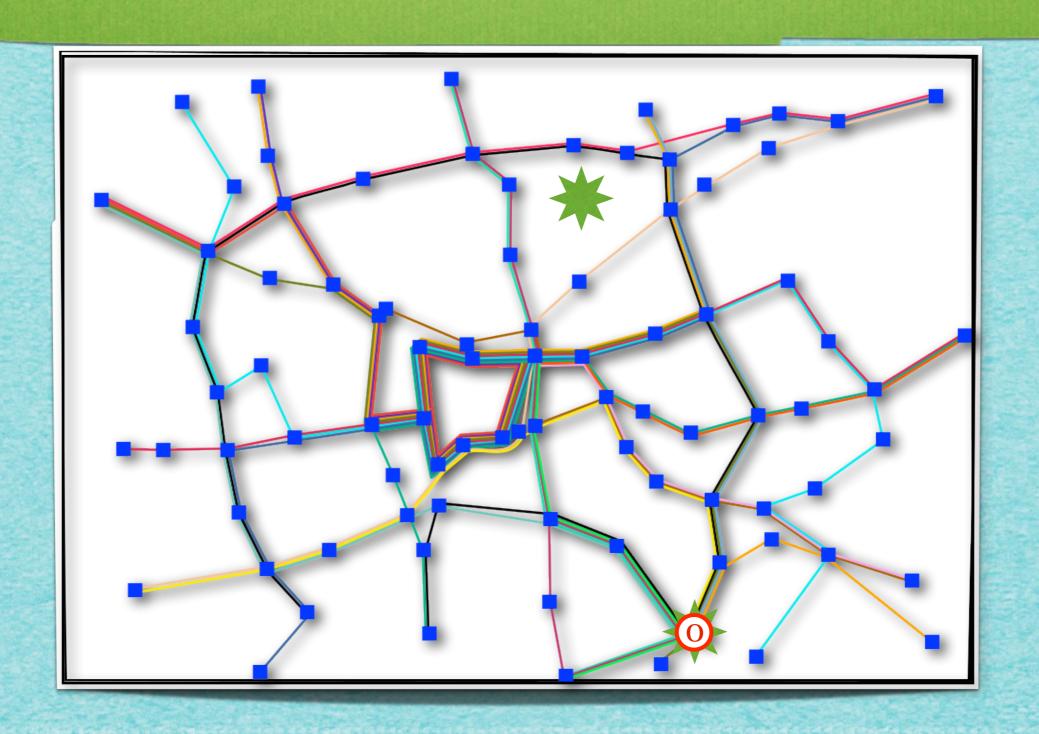
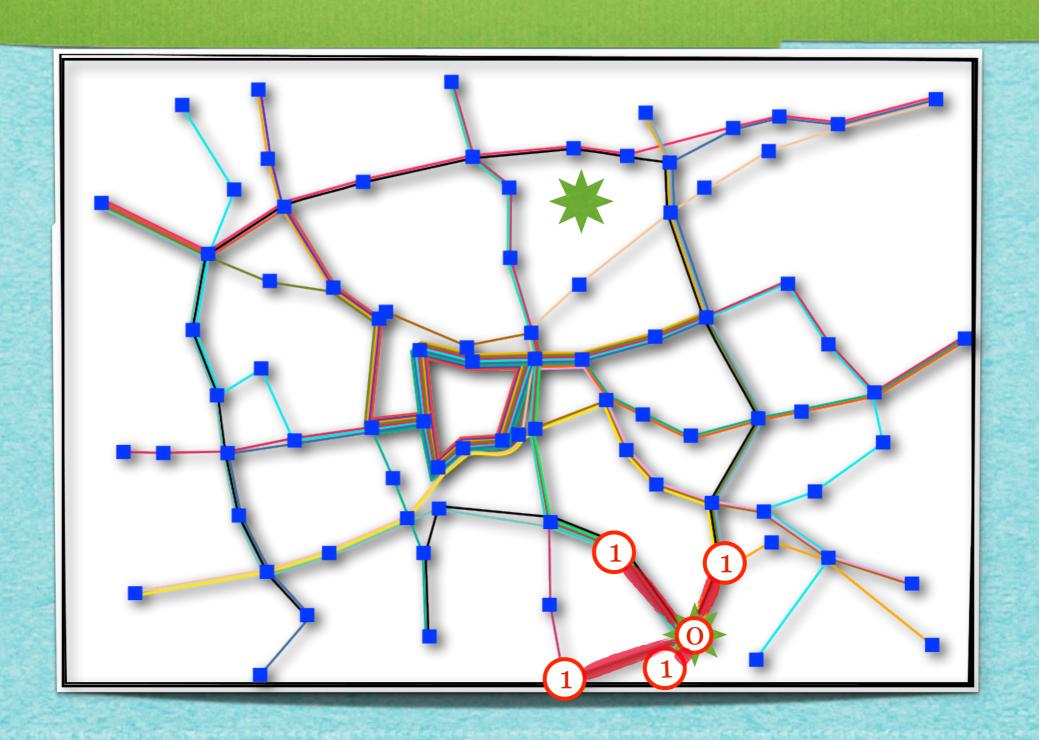


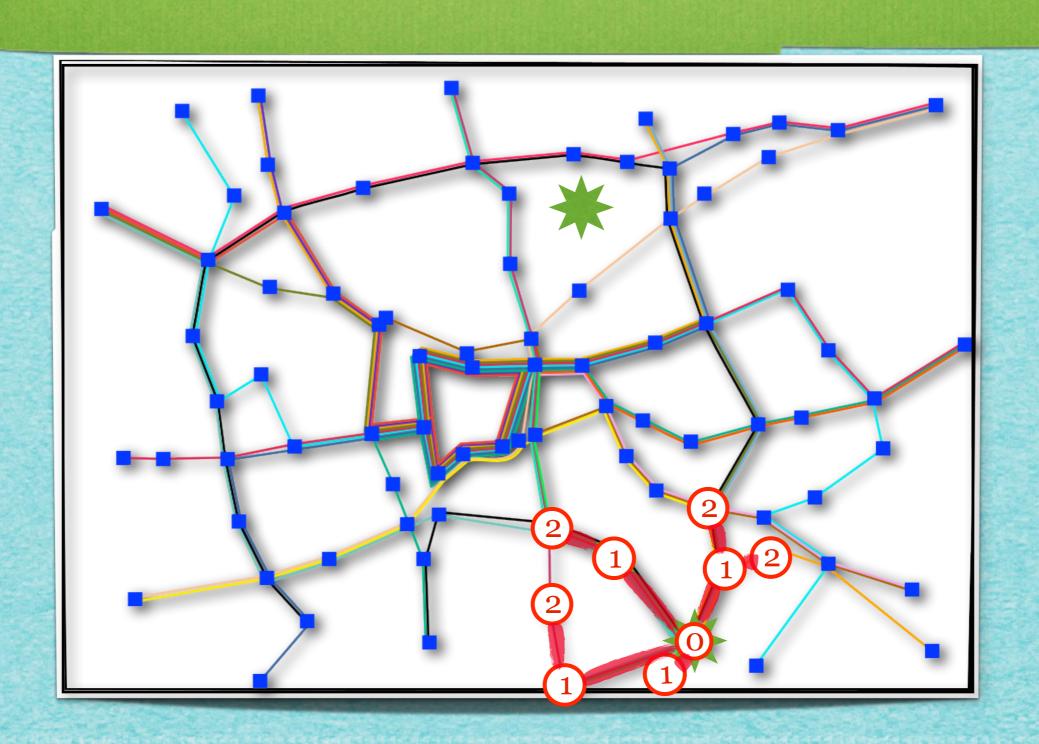
Kapitel 3.9: Eigenschaften von DFS und BFS

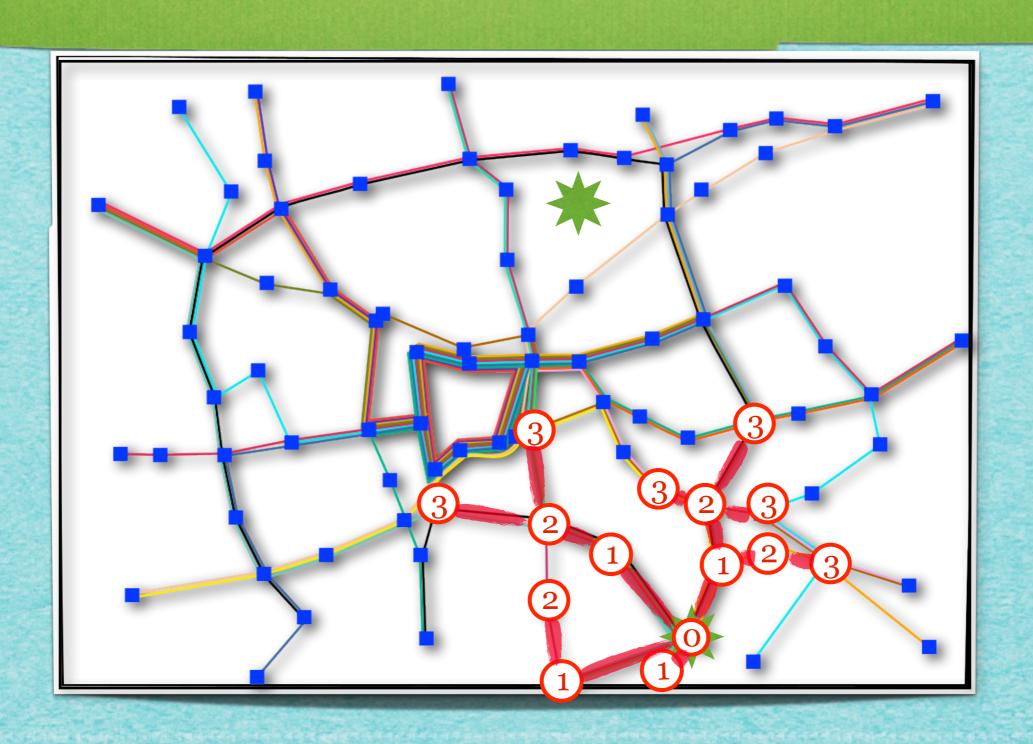
Algorithmen und Datenstrukturen WS 2024/25

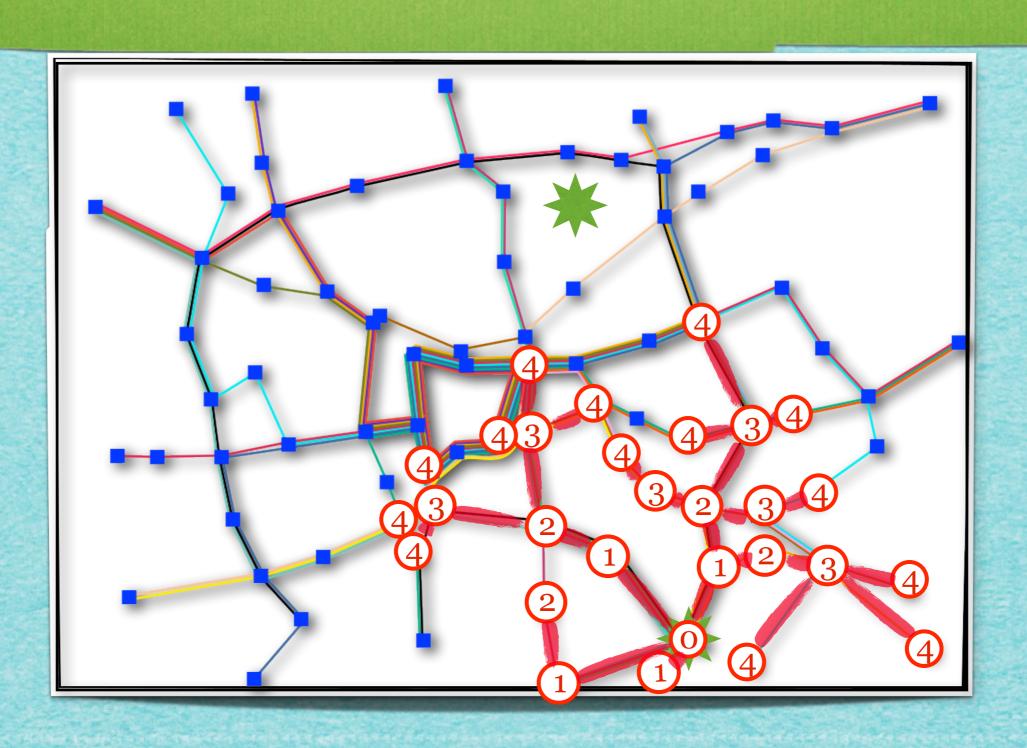
Prof. Dr. Sándor Fekete

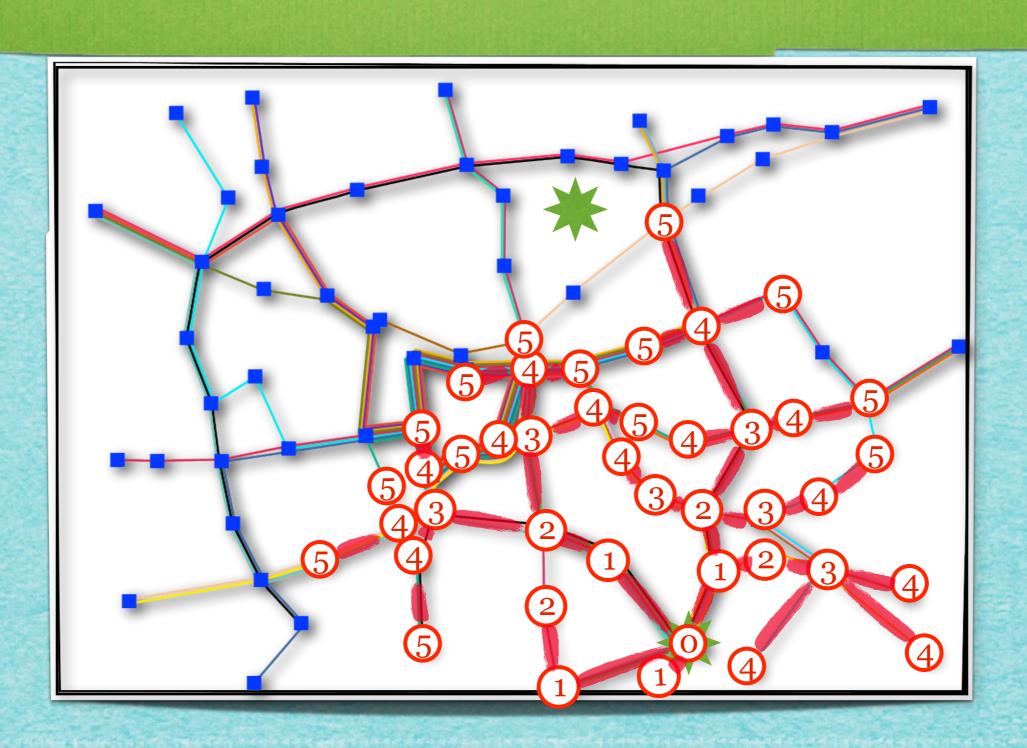


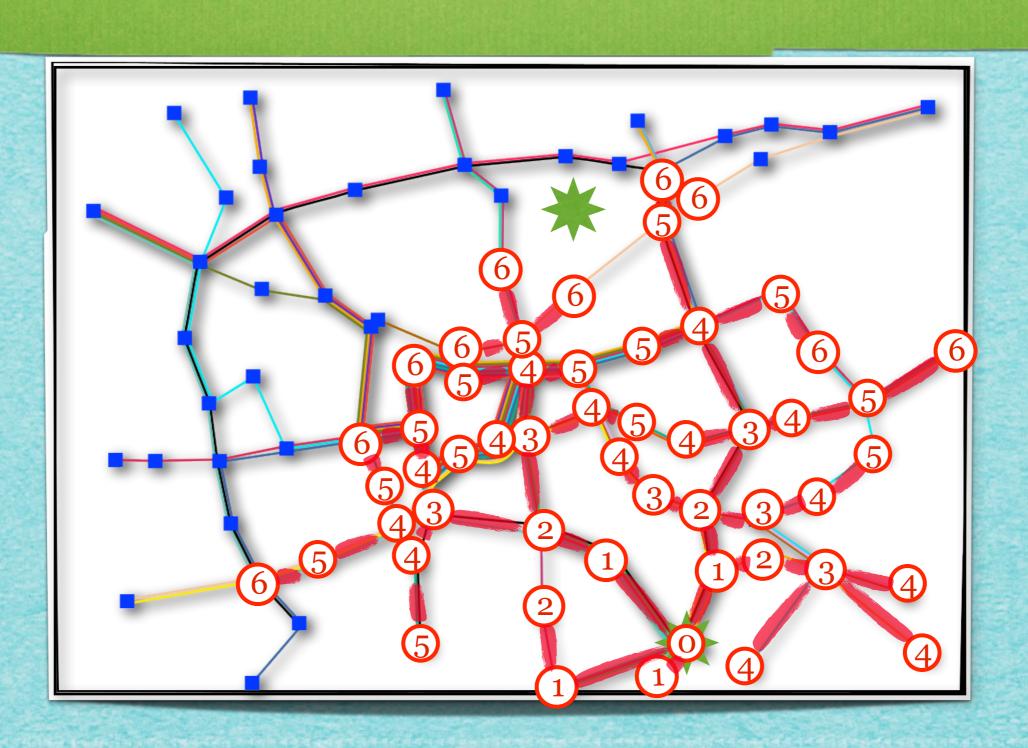


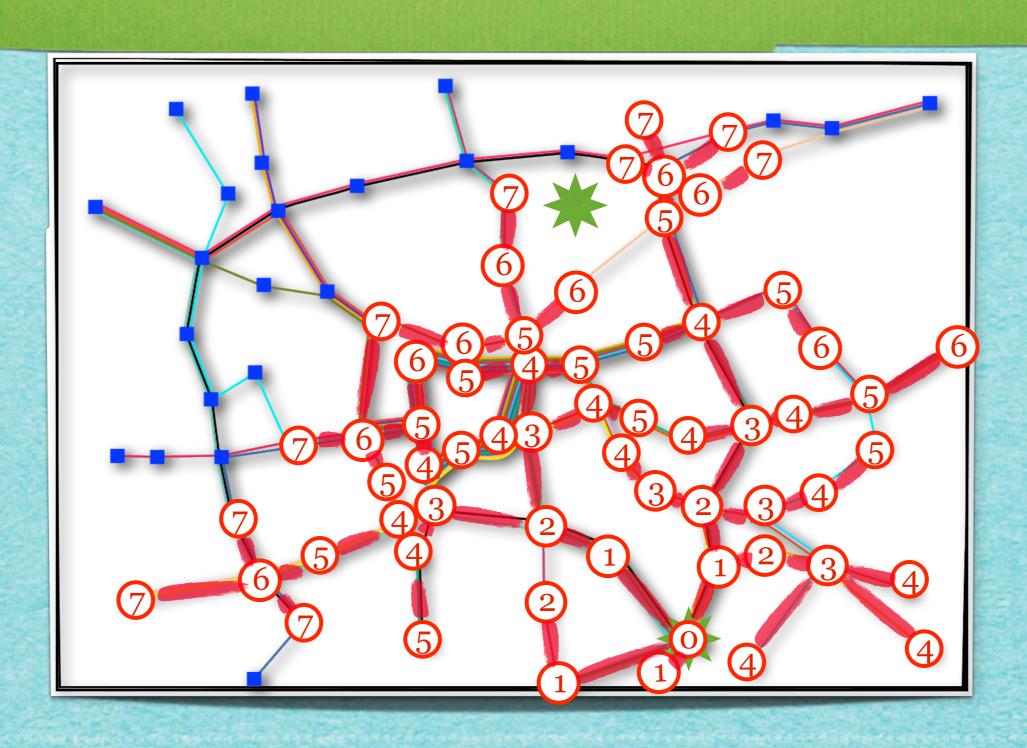


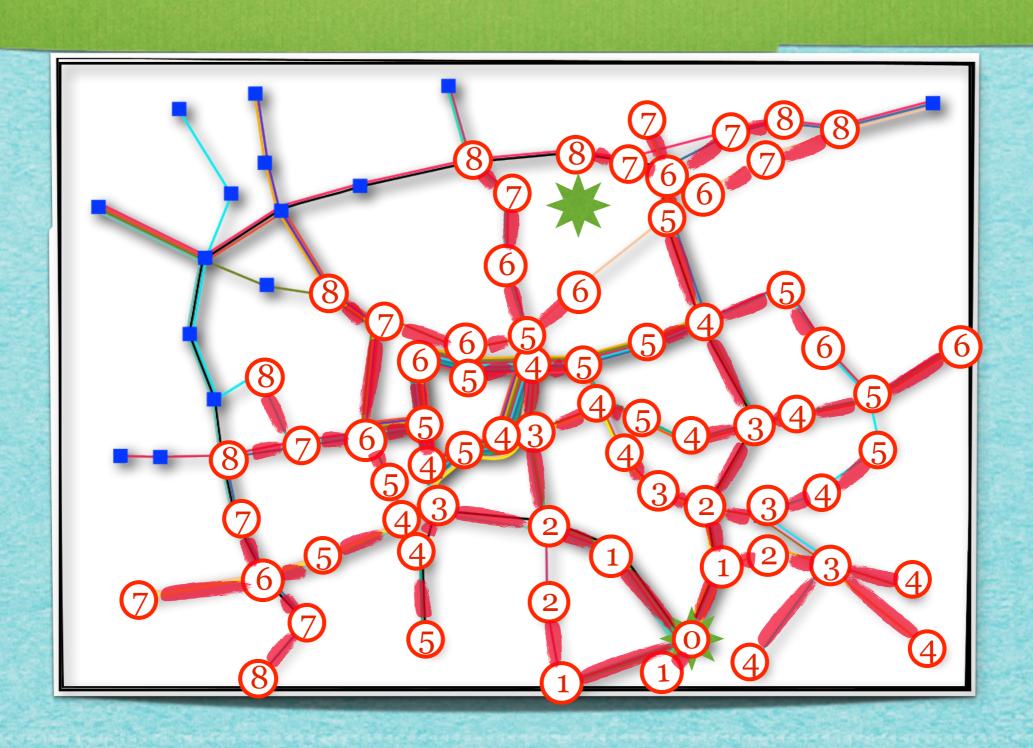


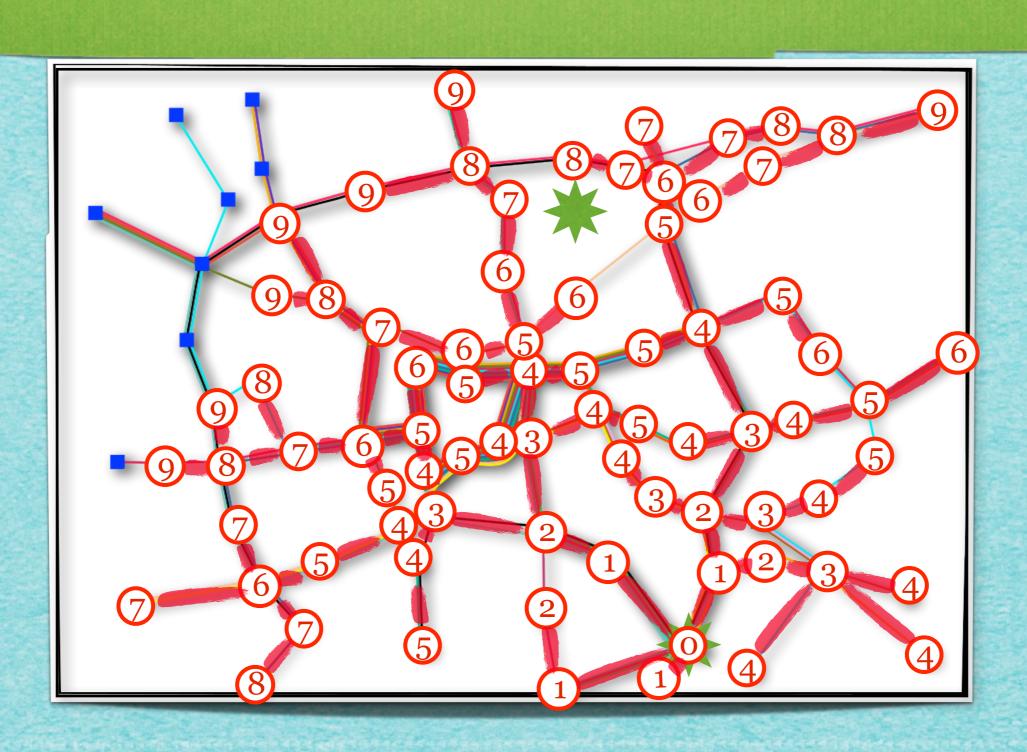


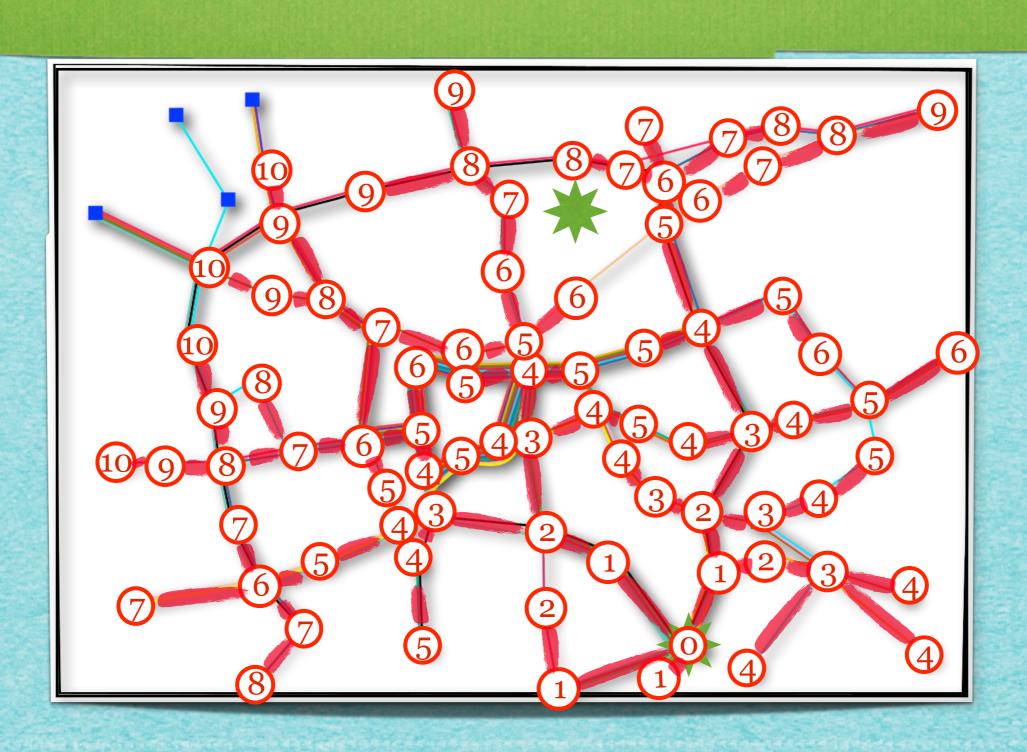


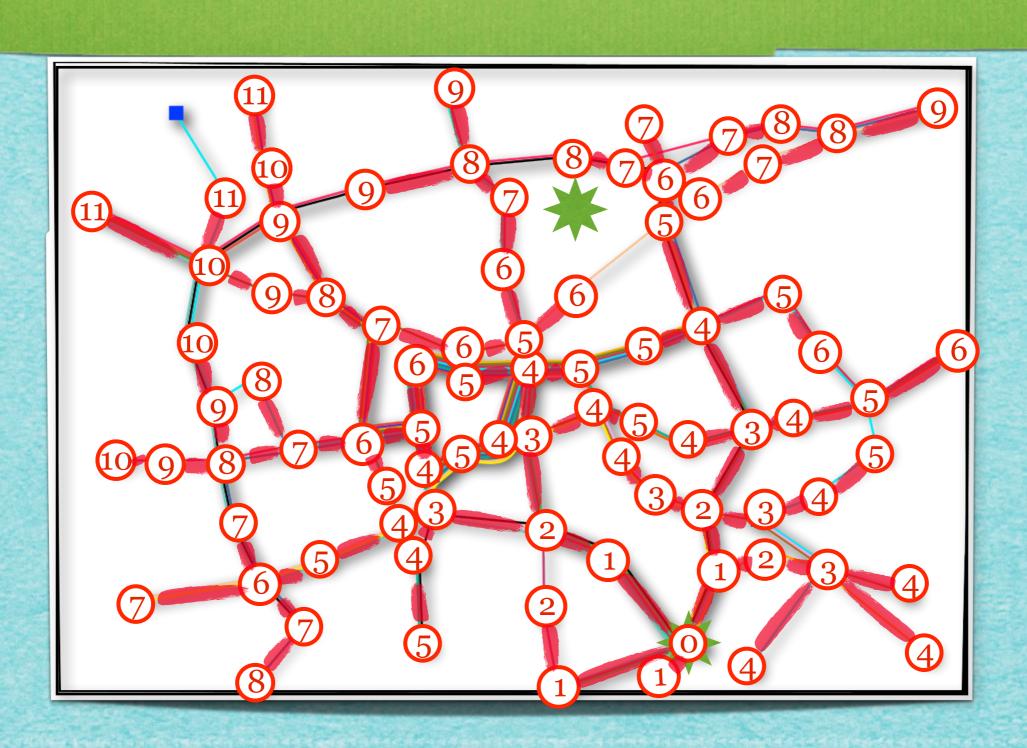


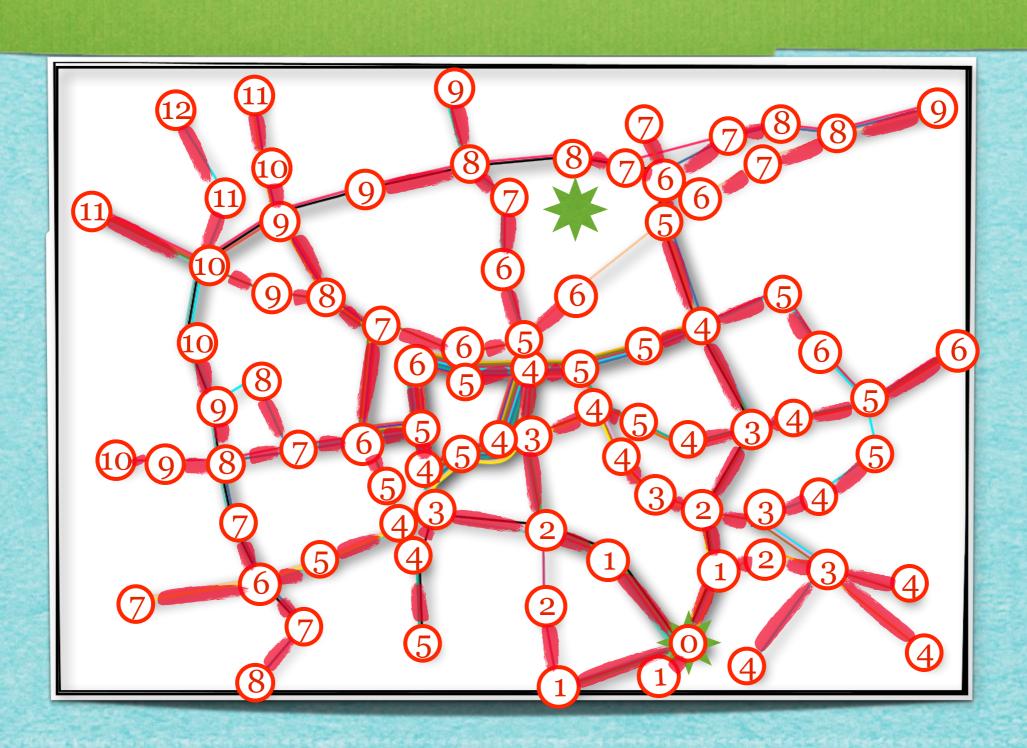


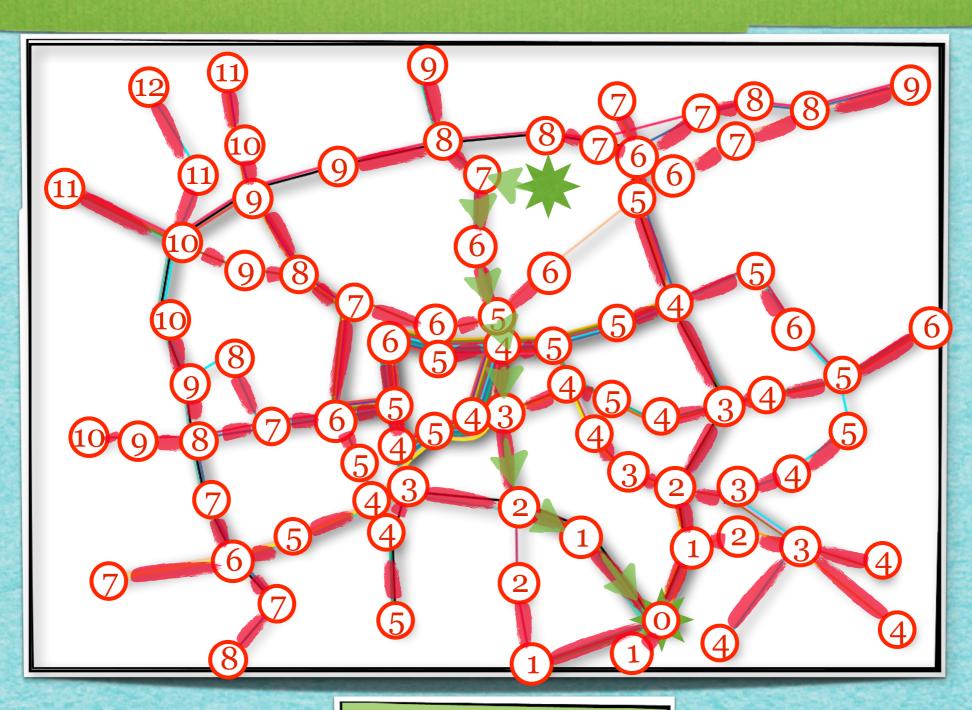












Breitensuche

Algorithmus 3.17

```
    INPUT: Graph G = (V,E), Knoten s
    OUTPUT: Knotenmenge Y ⊆ V, die von s aus erreichbar ist,
    fur jeden Knoten v ∈ Y die Länge l(v) eines kürzesten s-v-Weges,
    Kantenmenge T ⊆ E, die die Erreichbarkeit sicherstellt
```

```
Sei R:=\{s\}, Y:=\{s\}, T:=\emptyset, \{s\}:=\emptyset
2. WHILE (R≠Ø) DO {
        2.1. wähle Element v \in R
        2.2. IF (es gibt kein w VY mit e=\{v,w\} \in E) THEN
             2.2.1. R:=R\{v}
        2.3. ELSE {
             2.3.1. wähle ein w \in V \setminus R mit e = \{v, w\} \in E;
             2.3.2. setze R := R u {w}, Y := Y u {w}, T := T u {e};
             2.3.3 setze l(w):=l(v)+1
```

Satz 3.18

- (1) Das Verfahren 3.17 ist endlich.
- (2) Die Laufzeit ist O(n+m).
- (3) Am Ende ist für jeden erreichbaren Knoten v∈Y die Länge eines kürzesten Weges von s nach v im Baum (Y,T) durch l(v) gegeben.
- (4) Am Ende ist für jeden erreichbaren Knoten v∈Y die Länge eines kürzesten Weges von s nach v im Graphen (V,E) durch l(v) gegeben.

Beweis:

- (1) Wie für Algorithmus 3.7 gelten alle Eigenschaften. zusätzlich ist für jeden Knoten v∈Y per Induktion, der Wert l(v) tatsächlich definiert.
- (2) Die Laufzeit bleibt von Algorithmus 3.7 erhalten.

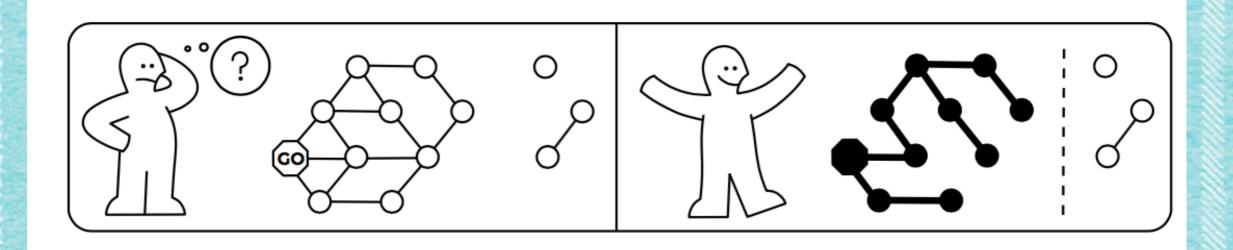
Mehr Details!

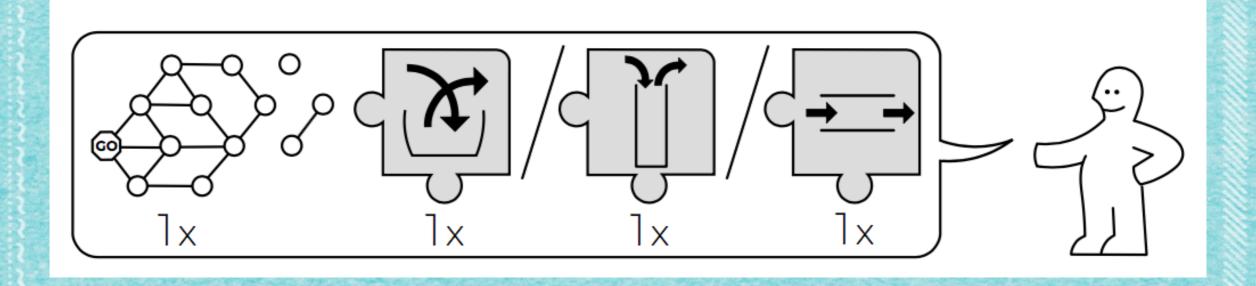
s.fekete@tu-bs.de

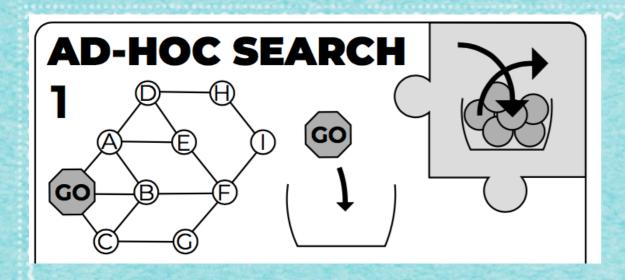
GRÅPH SCÄN

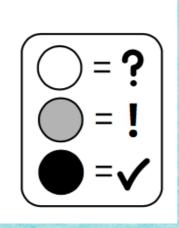
idea-instructions.com/graph-scan/ v1.0, CC by-nc-sa 4.0

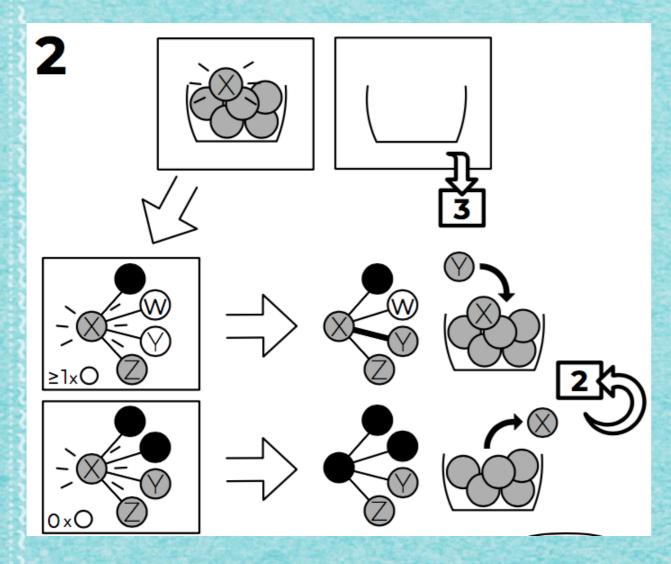


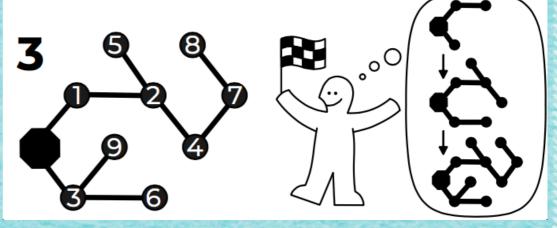


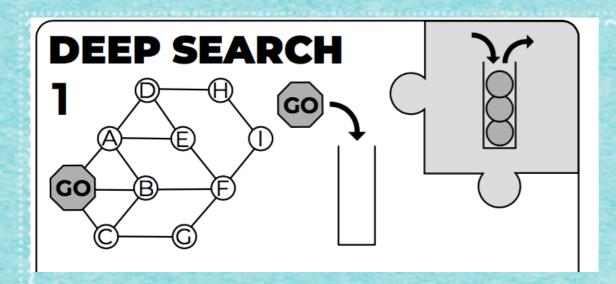


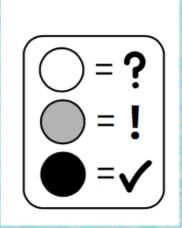


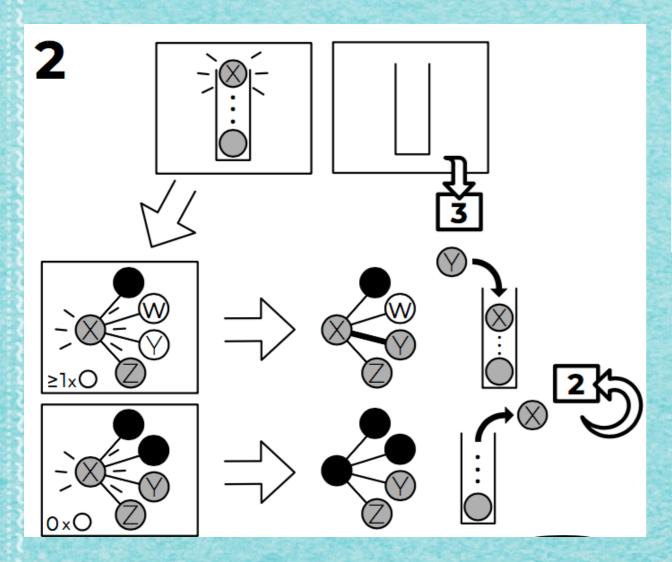


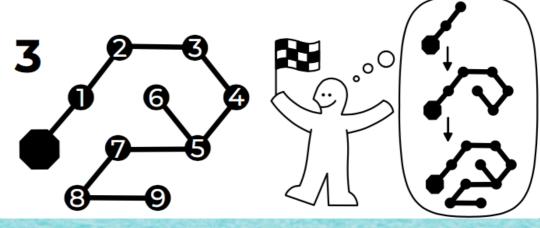








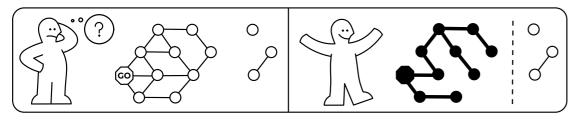


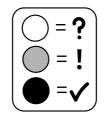


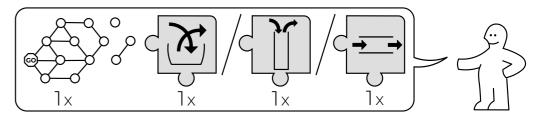
GRÅPH SKÄN

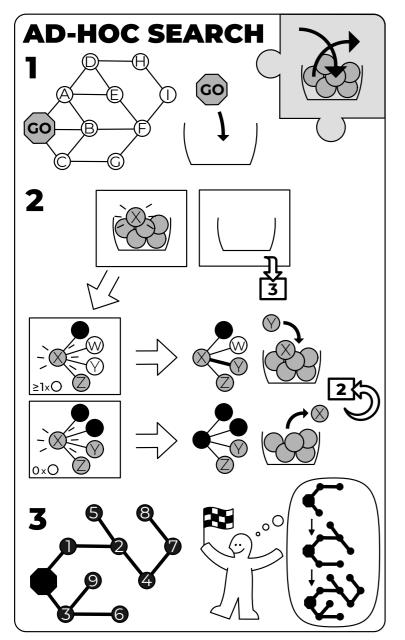
idea-instructions.com/graph-scan/ v1.3, CC by-nc-sa 4.0

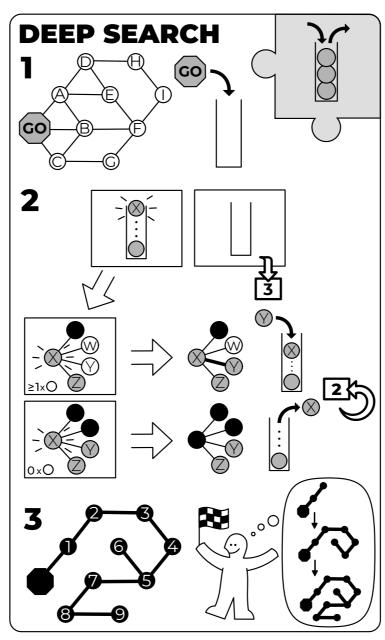


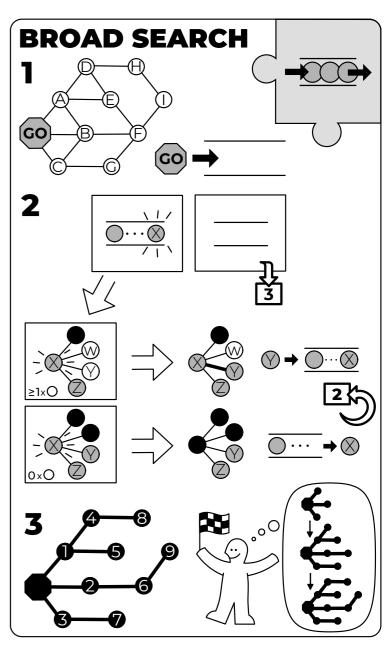


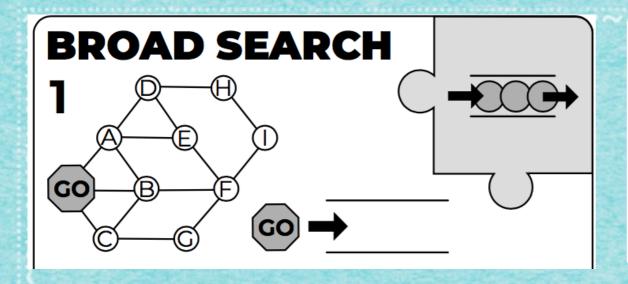


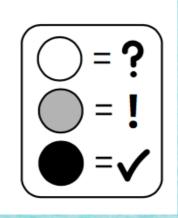


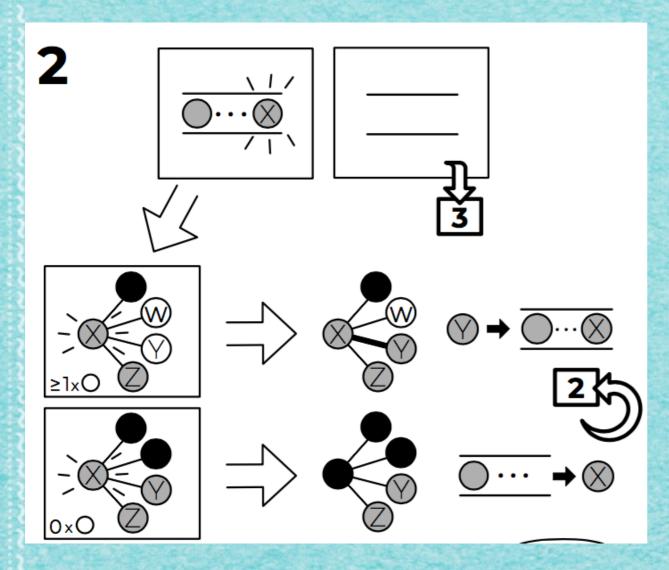


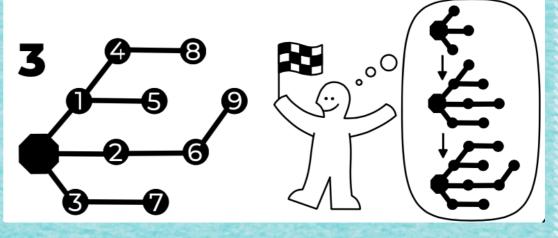




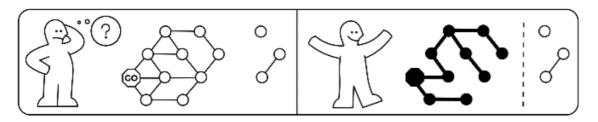


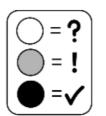


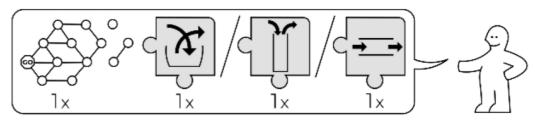


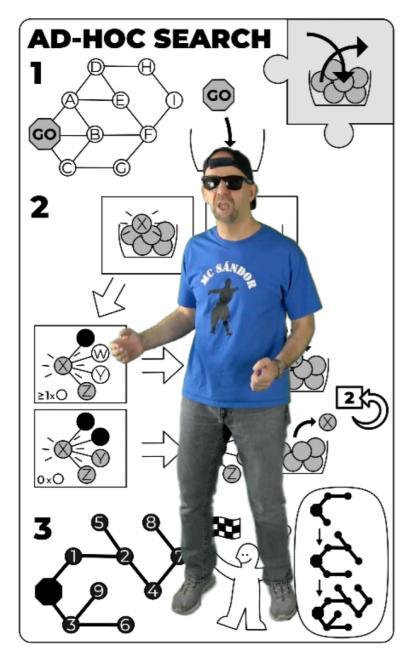


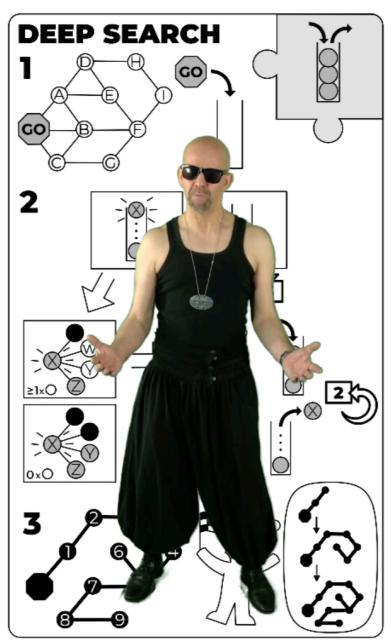
GRÅPH SKÄN

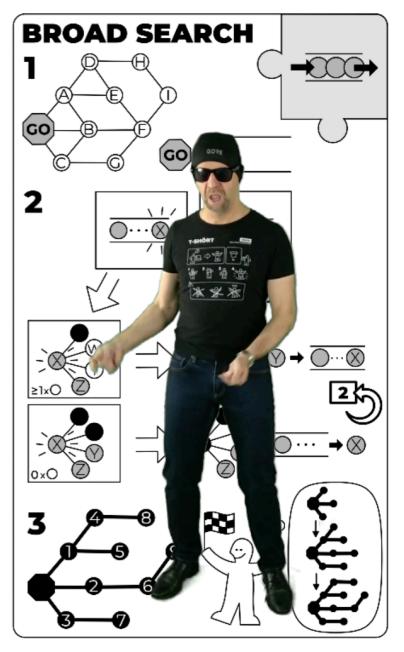






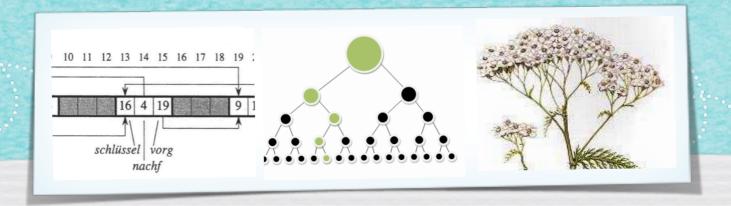






Kapitelende!

s.fekete@tu-bs.de



Kapitel 4: Dynamische Datenstrukturen

Algorithmen und Datenstrukturen WS 2024/25

Prof. Dr. Sándor Fekete

Wie verwalten wir dynamische Mengen von Objekten?



Waschkorb

Aufgabenstellung:

- Verwalten einer Menge S von Objekten
- Ausführen von verschiedenen Operationen (s.u.)

Im Folgenden:

S Menge von Objekten

k Wert eines Elements ("Schlüssel")

x Zeiger auf Element

NIL spezieller, "leerer" Zeiger

SEARCH(S,k): "Suche in S nach k"

Durchsuche die Menge S nach einem Element von Wert k.

Ausgabe: Zeiger x, falls x existent NIL, falls kein Element Wert k hat.

INSERT(S,x): "Füge x in S ein"

Erweitere S um das Element, das unter der Adresse x steht.

DELETE(S,x): "Entferne x aus S"

Lösche das unter der Adresse x stehende Element aus der Menge S.

MINIMUM(S): "Suche das Minimum in S"

Finde in S ein Element von kleinstem Wert. (Annahme: Die Werte lassen sich vollständig vergleichen!)

Ausgabe: Zeiger x auf solch ein Element

MAXIMUM(S): "Suche das Maximum in S"

Finde in S ein Element von größtem Wert. (Annahme: Die Werte lassen sich vollständig vergleichen!)

Ausgabe: Zeiger x auf solch ein Element

PREDECESSOR(S,x):

"Finde das nächstkleinere Element"

Für ein in x stehendes Element in S, bestimme ein Element von nächstkleinerem Wert in S.

Ausgabe: Zeiger y auf Element NIL, falls x Minimum von S angibt

SUCCESSOR(S,x):

"Finde das nächstgrößere Element"

Für ein in x stehendes Element in S, bestimme ein Element von nächstgrößerem Wert in S.

Ausgabe: Zeiger y auf Element NIL, falls x Maximum von S angibt

Wie nimmt man das vor?

Wie lange dauert das, in Abhängigkeit von der Größe von S?

Unsortierte Unterlagen: Immer alles durchgehen, also: O(n)

Sortierte Unterlagen: Geht schneller!

4.1 Grundoperationen

Langsam:

• O(n): lineare Zeit

Alle Objekte anschauen

Sehr schnell:

• O(1): konstante Zeit

Immer gleich schnell, egal wie groß S ist.

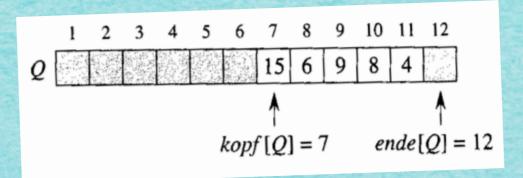
Schnell:

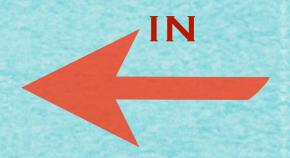
• O(log n): logarithmische Zeit

Wiederholtes Halbieren

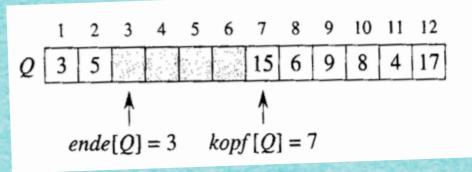
4.2 Stapel und Warteschlange





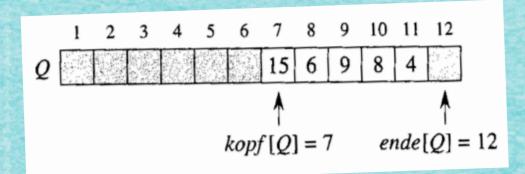


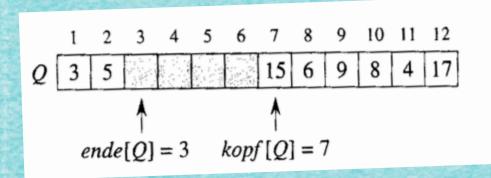
ENQUEUE: 17, 3, 5

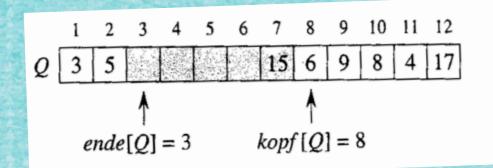


DEQUEUE:

WARTESCHLANGE AUF ÅRRAY UMGESETZT



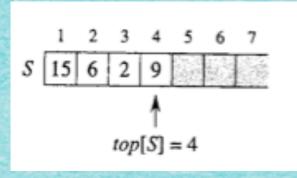


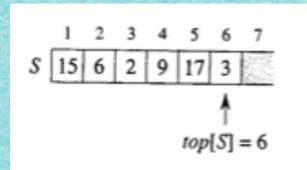


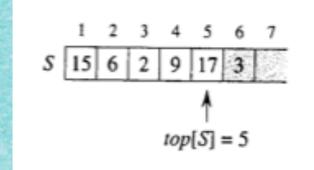
```
\begin{array}{ll} \operatorname{EnQUEUE}(Q,x) \\ 1 & Q[\operatorname{ende}[Q]] \leftarrow x \\ 2 & \text{if } \operatorname{ende}[Q] = l \ddot{\operatorname{ange}}[Q] \\ 3 & \text{then } \operatorname{ende}[Q] \leftarrow 1 \\ 4 & \text{else } \operatorname{ende}[Q] \leftarrow \operatorname{ende}[Q] + 1 \end{array}
```

```
\begin{array}{ll} \text{Dequeue}(Q) \\ 1 & x \leftarrow Q[kopf[Q]] \\ 2 & \text{if } kopf[Q] = l \ddot{a} nge[Q] \\ 3 & \text{then } kopf[Q] \leftarrow 1 \\ 4 & \text{else } kopf[Q] \leftarrow kopf[Q] + 1 \\ 5 & \text{return } x \end{array}
```

STACK AUF ARRAY UMGESETZT

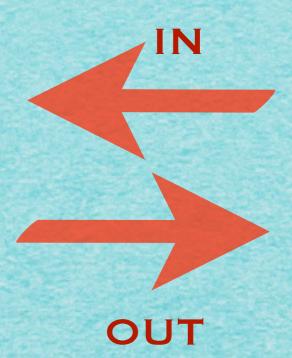




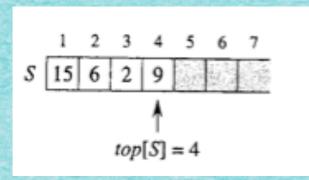


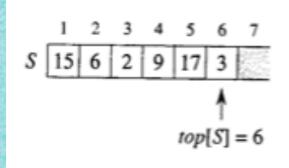
PUSH: 17, 3

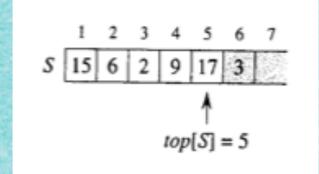
POP



STACK AUF ARRAY UMGESETZT







STACK-EMPTY(S)

1 if top[S] = 0

then return WAHR

3 else return FALSCH

Push(S, x)

 $\begin{array}{ll} 1 & top[S] \leftarrow top[S] + 1 \\ 2 & S[top[S]] \leftarrow x \end{array}$



OUT

IN

Pop(S)

1 if STACK-EMPTY(S)

then error "Unterlauf"

else $top[S] \leftarrow top[S] - 1$

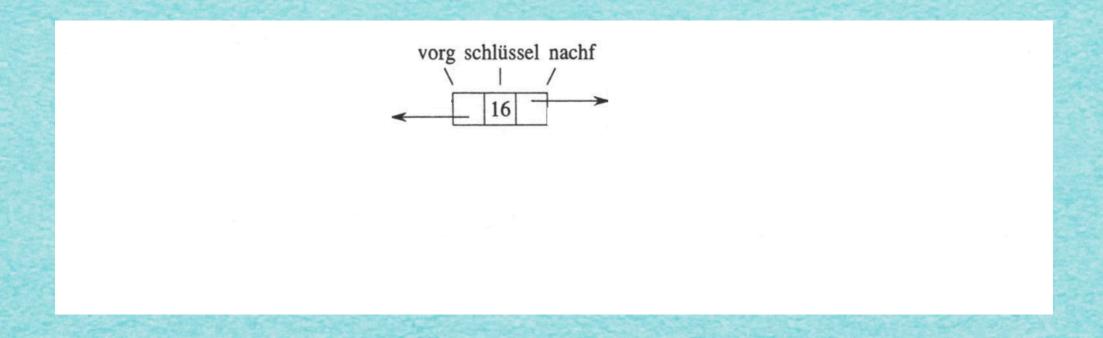
return S[top[S] + 1]

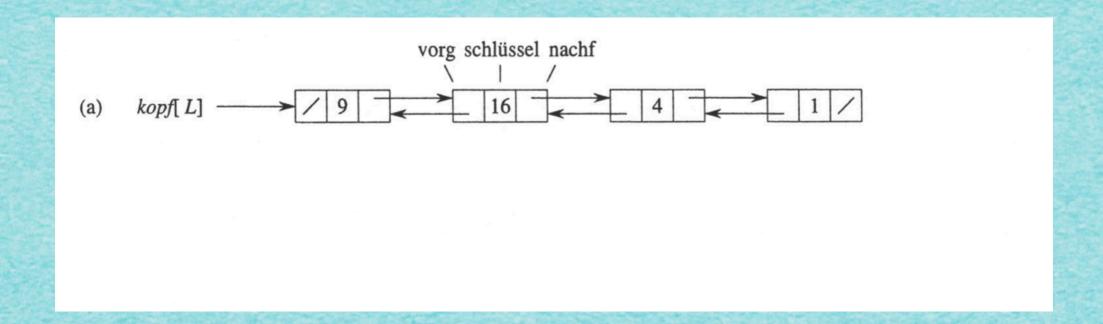
4.3 Verkettete Listen

Idee:

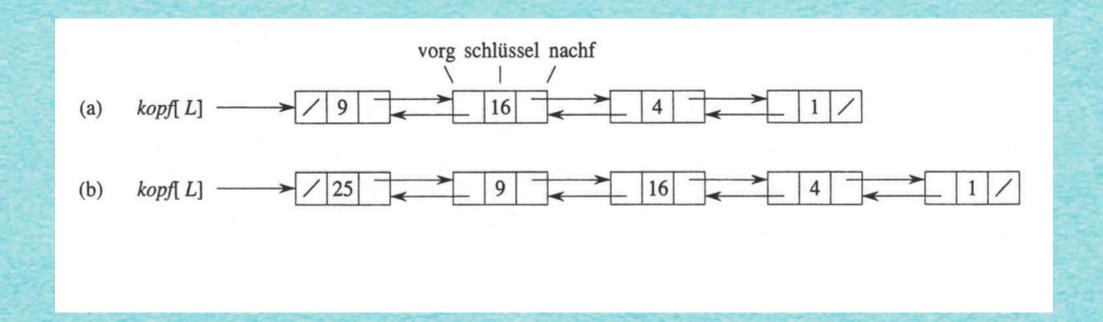


Ordne Objekte nicht explizit in aufeinanderfolgenden Speicherzellen an, sondern gib jeweils Vorgänger und Nachfolger an.

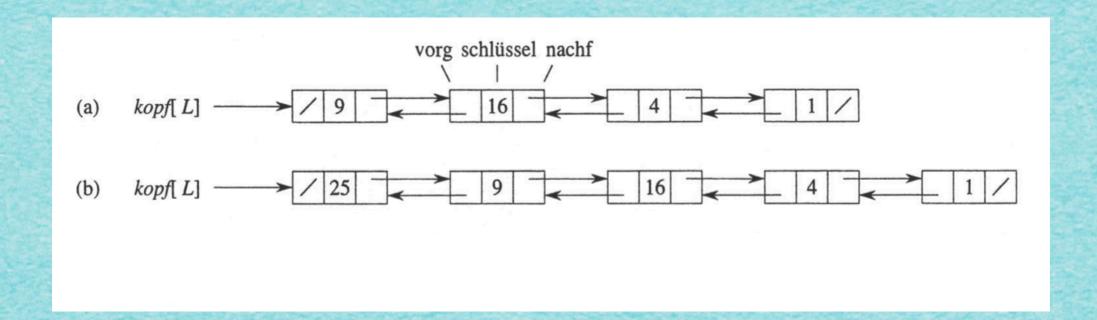




• Füge vorne das Element mit Schlüssel 25 ein.

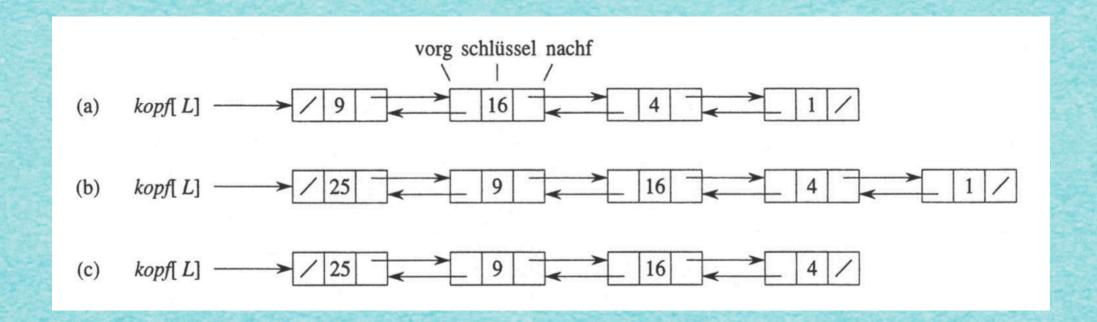


• Füge vorne das Element mit Schlüssel 25 ein.



• Füge vorne das Element mit Schlüssel 25 ein.

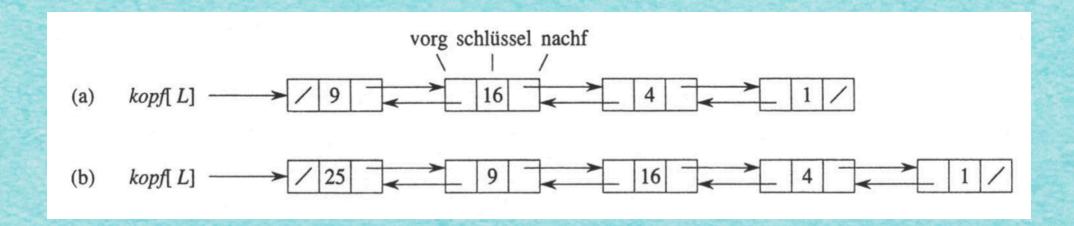
• Finde ein Element mit Schlüssel 1 und lösche es.



• Füge vorne das Element mit Schlüssel 25 ein.

• Finde ein Element mit Schlüssel 1 und lösche es.

Einfügen in eine doppelt verkettete Liste



```
LIST-INSERT(L, x)

1 nachf[x] \leftarrow kopf[L]

2 if kopf[L] \neq \text{NIL}

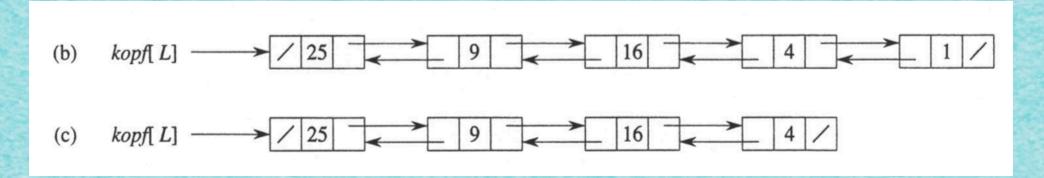
3 then vorg[kopf[L]] \leftarrow x

4 kopf[L] \leftarrow x

5 vorg[x] \leftarrow \text{NIL}
```

Laufzeit: O(1)

Löschen aus einer doppelt verketteten Liste



Laufzeit: O(n)

Laufzeit: O(1)

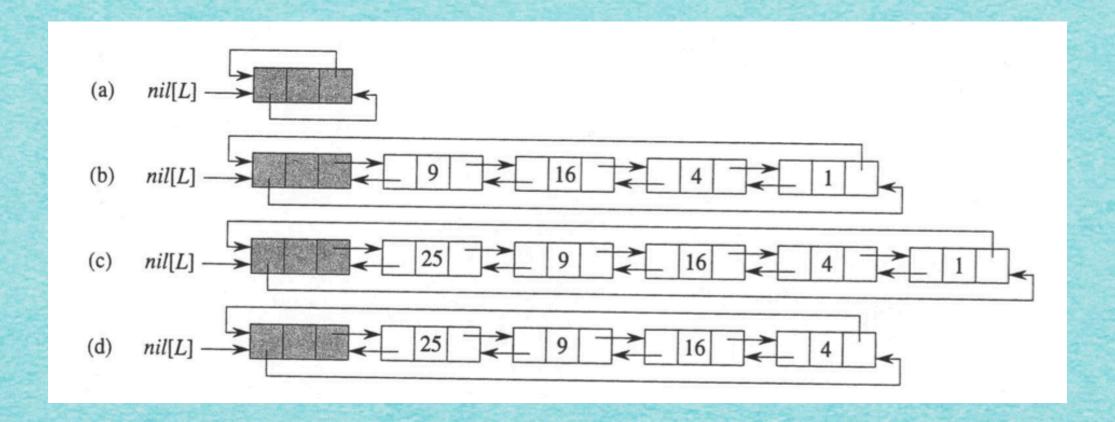
LIST-SEARCH(L, k)1 $x \leftarrow kopf[L]$

- 2 while $x \neq \text{NIL}$ und $schl \ddot{u}ssel[x] \neq k$
- 3 do $x \leftarrow nachf[x]$
- 4 return x

```
LIST-DELETE(L, x)
```

- 1 if $vorg[x] \neq NIL$
- then $nachf[vorg[x]] \leftarrow nachf[x]$
- 3 else $kopf[L] \leftarrow nachf[x]$
- 4 if $nachf[x] \neq NIL$
- 5 then $vorg[nachf[x]] \leftarrow vorg[x]$

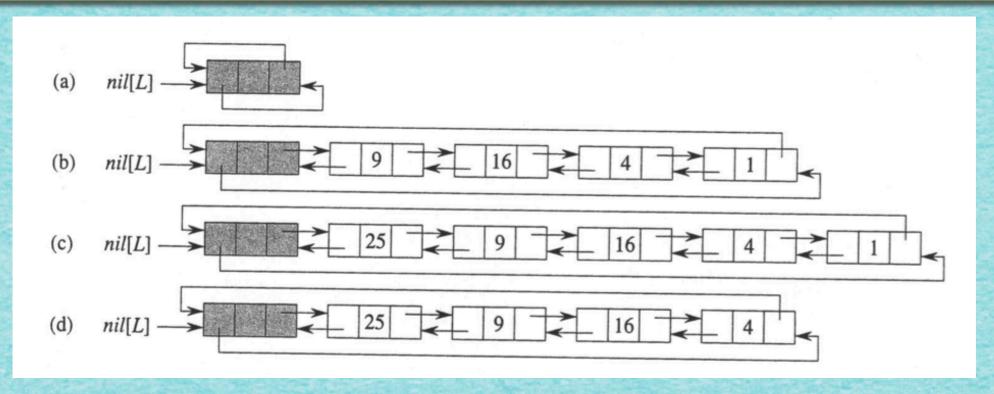
Alternative: Zyklische Struktur mit "Wächter" nil[L]



LIST-INSERT'(L,x)

- $nachf[x] \leftarrow nachf[nil[L]]$
- 2 $vorg[nachf[nil[L]]] \leftarrow x$ 3 $nachf[nil[L]] \leftarrow x$
- 4 $vorg[x] \leftarrow nil[L]$

Alternative: Zyklische Struktur mit Wächter "nil[L]"



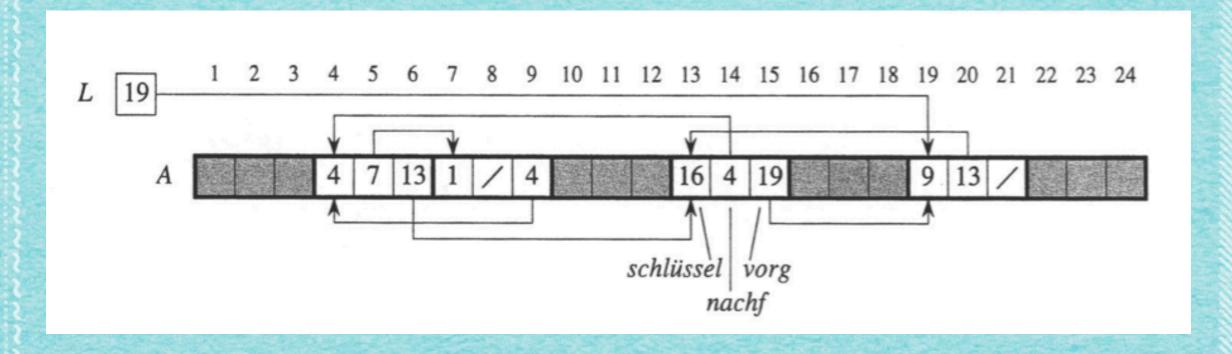
List-Search'(L, k)

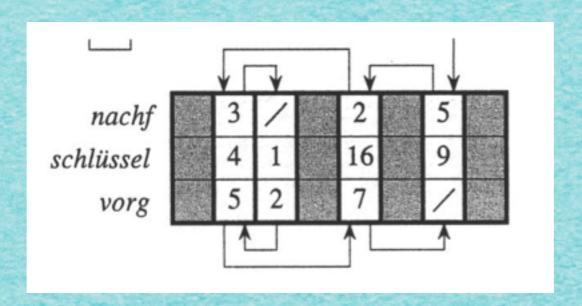
- 1 $x \leftarrow nachf[nil[L]]$
- 2 while $x \neq nil[L]$ und $schl \ddot{u}ssel[x] \neq k$
- 3 do $x \leftarrow nachf[x]$
- 4 return x

LIST-DELETE'(L, x)

- 1 $nachf[vorg[x]] \leftarrow nachf[x]$
- $2 \quad vorg[nachf[x]] \leftarrow vorg[x]$

Speicherung kann irgendwo erfolgen!





Aufgabenstellung:

• Rate eine Zahl zwischen 100 und 114!

100 101 102 103 104 105 106 107 108 109 110 111 112 113 114

Aufgabenstellung:

• Rate eine Zahl zwischen 100 und 114!



100 101 102 103 104 105 106 107 108 109 110 111 112 113 114

Aufgabenstellung:



44 Binäre Suche

Aufgabenstellung:

• Rate eine Zahl zwischen 100 und 114!

100 101 102 103 104 105 106 107 108 109 110 111 112 113 114

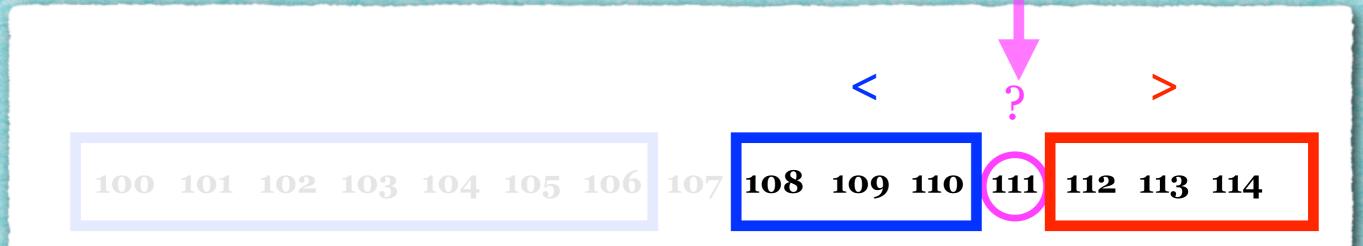
Aufgabenstellung:

• Rate eine Zahl zwischen 100 und 114!



100 101 102 103 104 105 106 107 108 109 110 (111) 112 113 114

Aufgabenstellung:



Aufgabenstellung:

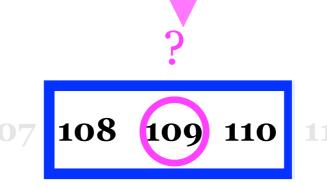
• Rate eine Zahl zwischen 100 und 114!



100 101 102 103 104 105 106 107 108 109 110 111 112 113 114

Aufgabenstellung:

• Rate eine Zahl zwischen 100 und 114!



100 101 102 103 104 105 106 107 108 109 110 111 112 113 114

Aufgabenstellung:



Aufgabenstellung:





Aufgabenstellung:

• Rate eine Zahl zwischen 100 und 114!



100 101 102 103 104 105 106 107 108 109 (110) 111 112 113 114



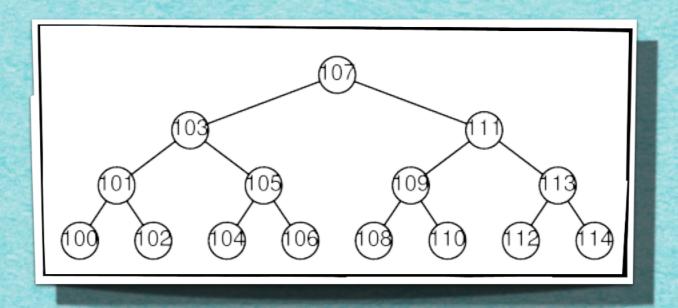
Aufgabenstellung:

• Rate eine Zahl zwischen 100 und 114!

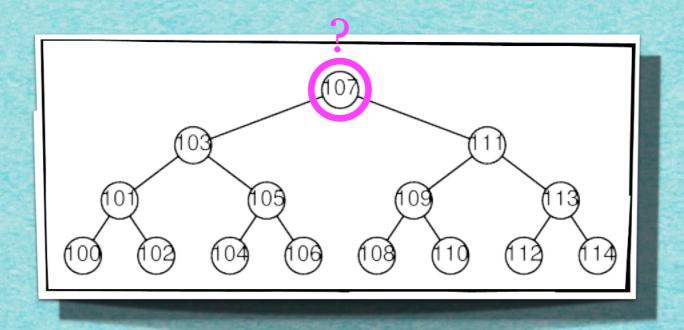
100 101 102 103 104 105 106 107 108 109 (110) 111 112 113 114



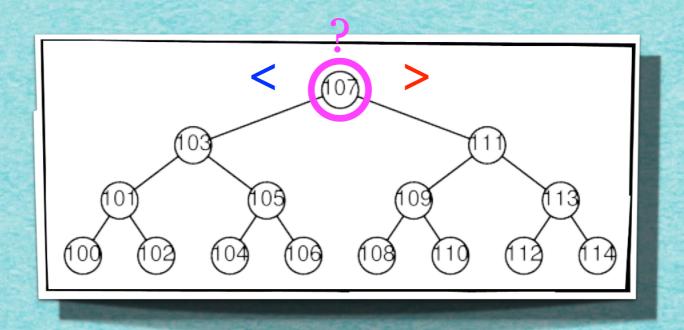
Aufgabenstellung:



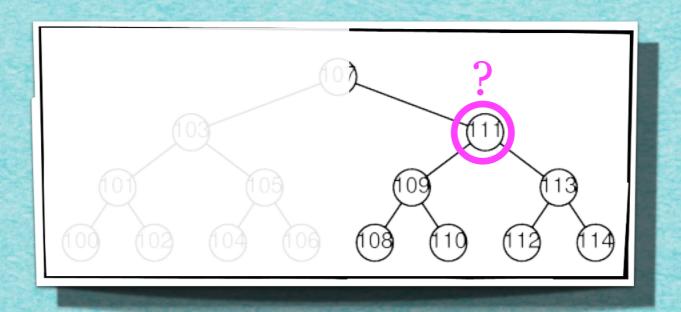
Aufgabenstellung:



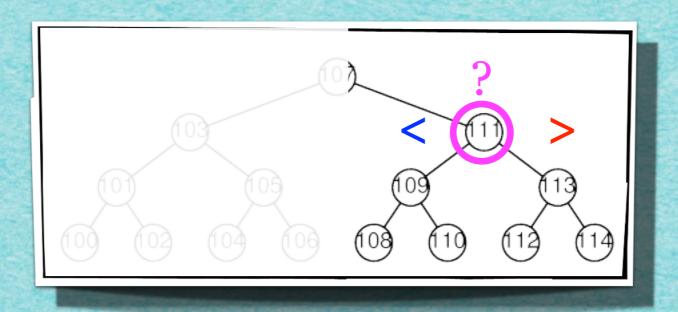
Aufgabenstellung:



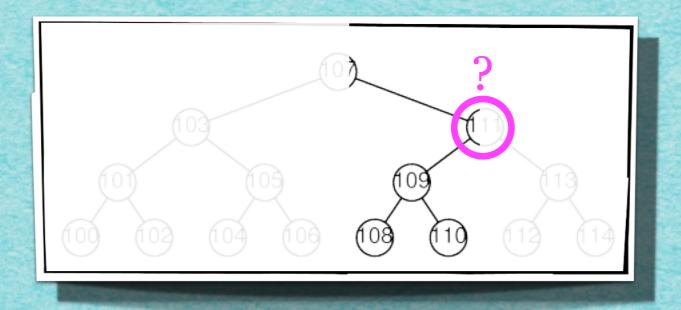
Aufgabenstellung:



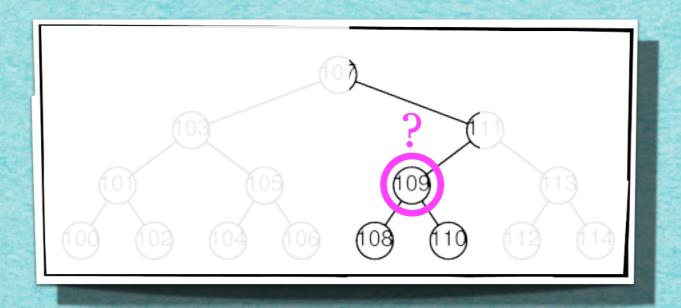
Aufgabenstellung:



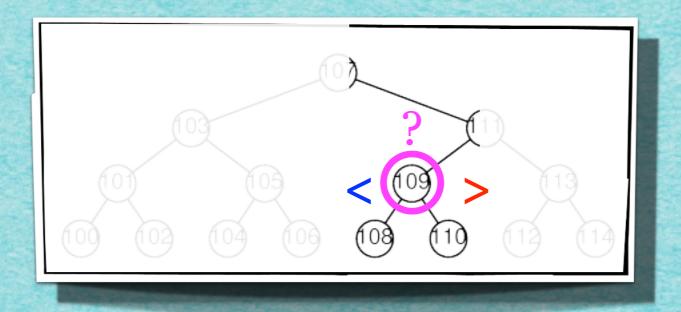
Aufgabenstellung:



Aufgabenstellung:



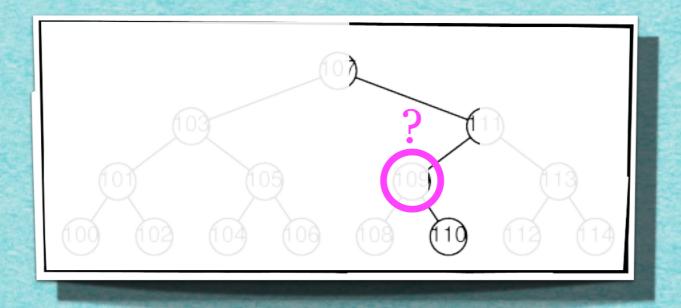
Aufgabenstellung:



4.4 Binäre Suche

Aufgabenstellung:

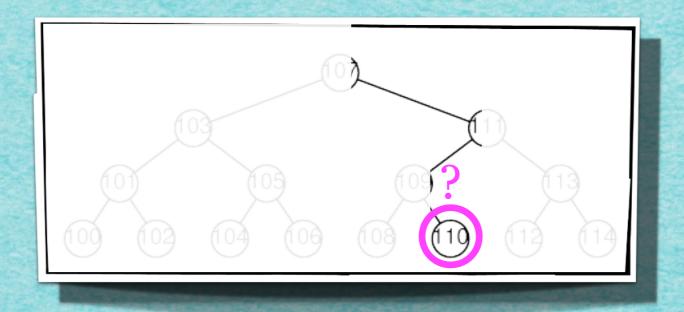
• Rate eine Zahl zwischen 100 und 114!



4.4 Binäre Suche

Aufgabenstellung:

• Rate eine Zahl zwischen 100 und 114!



Algorithmus 4.1

INPUT: Sortierter Array mit Einträgen S[I], Suchwert WERT,

linke Randposition LINKS, rechte Randposition RECHTS,

OUTPUT: Position von WERT zwischen Arraypositionen LINKS und RECHTS, falls existent

BINÄRESUCHE(S,WERT,LINKS,RECHTS)

- WHILE (LINKS≤RECHTS) DO {

 - 1.2. IF (S[MITTE]=WERT) THEN
 - 1.2.1. RETURN MITTE
 - 1.3. ELSEIF (S[MITTE]>WERT) THEN
 - 1.3.1. RECHTS:=MITTE-1
 - 1.4. ELSEIF
 - 1.4.1. LINKS:=MITTE+1

}

2. RETURN "WERT nicht gefunden!"

I. WHILE (LINKS≤RECHTS) DO {

1.1. MITTE:=
$$\frac{\text{LINKS + RECHTS}}{2}$$

- 1.2. IF (S[MITTE]=WERT) THEN
 - 1.2.1. RETURN MITTE
- 1.3. ELSEIF (S[MITTE]>WERT) THEN

```
1.3.1. RECHTS:=MITTE-1
```

1.4. ELSEIF

1.4.1. LINKS:=MITTE+1

}

2. RETURN "WERT nicht gefunden!"

Binäre Suche

Aufgabenstellung:

• Finde eine gesuchte Zahl in der gegebenen sortierten Menge!

i 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 S[i] 1 2 5 6 13 17 28 33 42 47 52 64 89 96

- I. WHILE (LINKS≤RECHTS) DO {
 - 1.1. MITTE:= $\frac{\text{LINKS} + \text{RECHTS}}{2}$
 - 1.2. IF (S[MITTE]=WERT) THEN
 - 1.2.1. RETURN MITTE
 - 1.3. ELSEIF (S[MITTE]>WERT) THEN
 - 1.3.1. RECHTS:=MITTE-1
 - 1.4. ELSEIF
 - 1.4.1. LINKS:=MITTE+1

2. RETURN "WERT nicht gefunden!"

Binäre Suche

Aufgabenstellung:

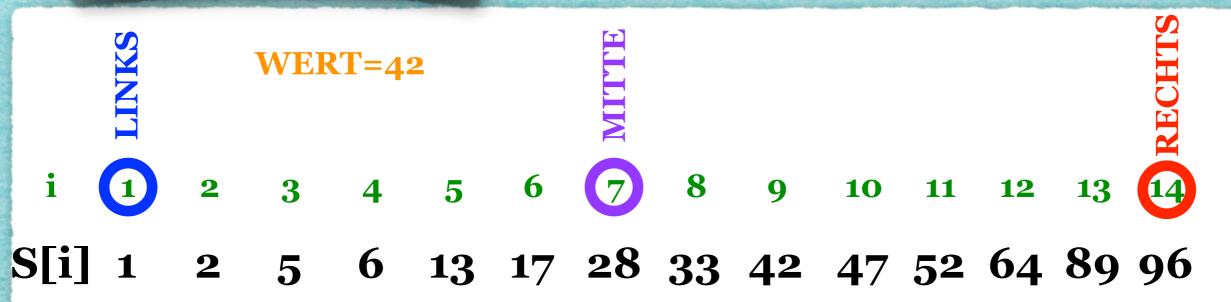


- I. WHILE (LINKS≤RECHTS) DO {
 - 1.1. MITTE:= $\frac{\text{LINKS} + \text{RECHTS}}{2}$
 - 1.2. IF (S[MITTE]=WERT) THEN
 - 1.2.1. RETURN MITTE
 - 1.3. ELSEIF (S[MITTE]>WERT) THEN
 - 1.3.1. RECHTS:=MITTE-1
 - 1.4. ELSEIF
 - 1.4.1. LINKS:=MITTE+1

2. RETURN "WERT nicht gefunden!"

Binäre Suche

Aufgabenstellung:

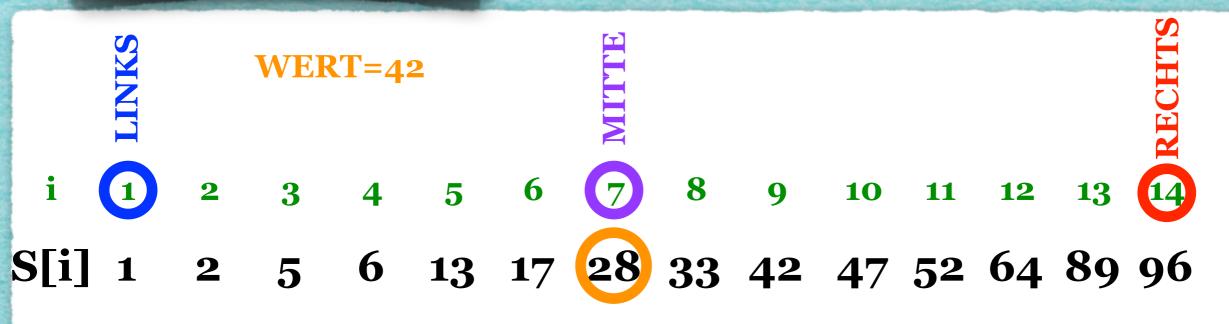


- I. WHILE (LINKS≤RECHTS) DO {
 - 1.1. MITTE:= $\frac{\text{LINKS} + \text{RECHTS}}{2}$
 - 1.2. IF (S[MITTE]=WERT) THEN
 - 1.2.1. RETURN MITTE
 - 1.3. ELSEIF (S[MITTE]>WERT) THEN
 - 1.3.1. RECHTS:=MITTE-1
 - 1.4. ELSEIF
 - 1.4.1. LINKS:=MITTE+1

2. RETURN "WERT nicht gefunden!"

Binäre Suche

Aufgabenstellung:

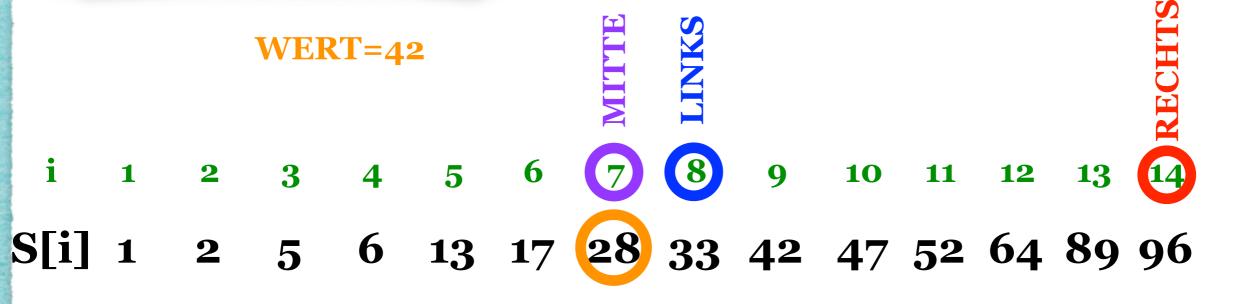


- I. WHILE (LINKS≤RECHTS) DO {
 - 1.1. MITTE:= $\frac{\text{LINKS} + \text{RECHTS}}{2}$
 - 1.2. IF (S[MITTE]=WERT) THEN
 - 1.2.1. RETURN MITTE
 - 1.3. ELSEIF (S[MITTE]>WERT) THEN
 - 1.3.1. RECHTS:=MITTE-1
 - 1.4. ELSEIF
 - 1.4.1. LINKS:=MITTE+1

2. RETURN "WERT nicht gefunden!"

Binäre Suche

Aufgabenstellung:



- I. WHILE (LINKS≤RECHTS) DO {
 - 1.1. MITTE:= $\frac{\text{LINKS} + \text{RECHTS}}{2}$
 - 1.2. IF (S[MITTE]=WERT) THEN
 - 1.2.1. RETURN MITTE
 - 1.3. ELSEIF (S[MITTE]>WERT) THEN
 - 1.3.1. RECHTS:=MITTE-1
 - 1.4. ELSEIF
 - 1.4.1. LINKS:=MITTE+1

2. RETURN "WERT nicht gefunden!"

Binäre Suche

Aufgabenstellung:



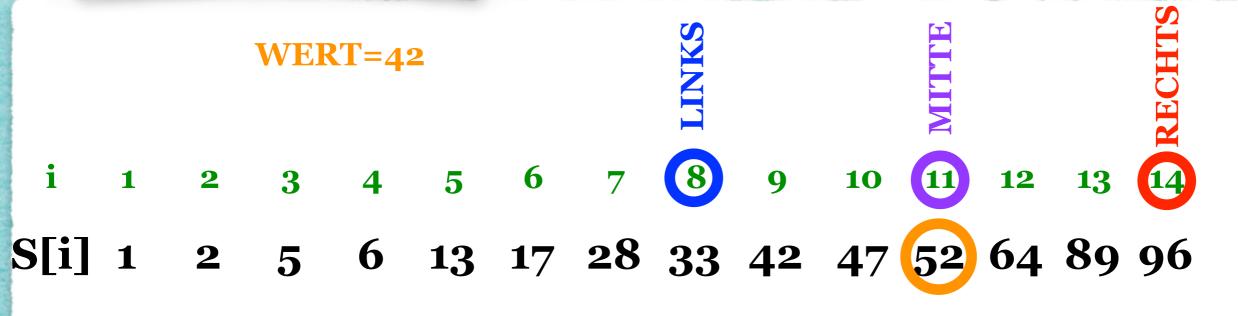
- I. WHILE (LINKS≤RECHTS) DO {
 - 1.1. MITTE:= $\frac{\text{LINKS + RECHTS}}{2}$
 - 1.2. IF (S[MITTE]=WERT) THEN
 - 1.2.1. RETURN MITTE
 - 1.3. ELSEIF (S[MITTE]>WERT) THEN
 - 1.3.1. RECHTS:=MITTE-1
 - 1.4. ELSEIF
 - 1.4.1. LINKS:=MITTE+1

)

RETURN "WERT nicht gefunden!"

Binäre Suche

Aufgabenstellung:

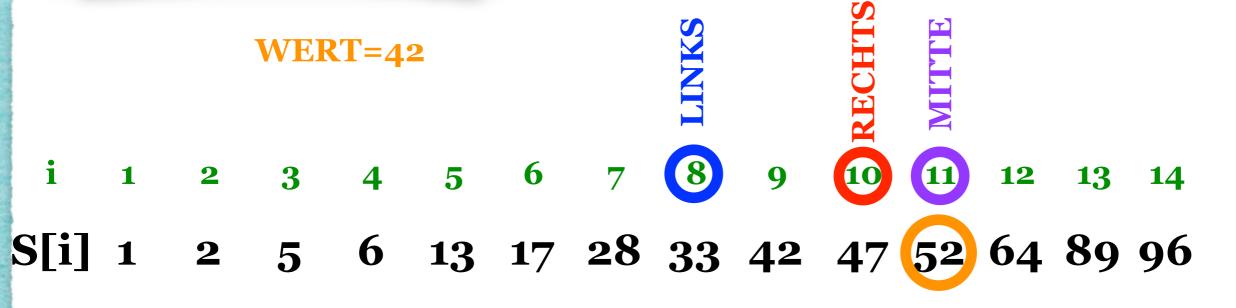


- I. WHILE (LINKS≤RECHTS) DO {
 - 1.1. MITTE:= $\frac{\text{LINKS} + \text{RECHTS}}{2}$
 - 1.2. IF (S[MITTE]=WERT) THEN
 - 1.2.1. RETURN MITTE
 - 1.3. ELSEIF (S[MITTE]>WERT) THEN
 - 1.3.1. RECHTS:=MITTE-1
 - 1.4. ELSEIF
 - 1.4.1. LINKS:=MITTE+1

2. RETURN "WERT nicht gefunden!"

Binäre Suche

Aufgabenstellung:



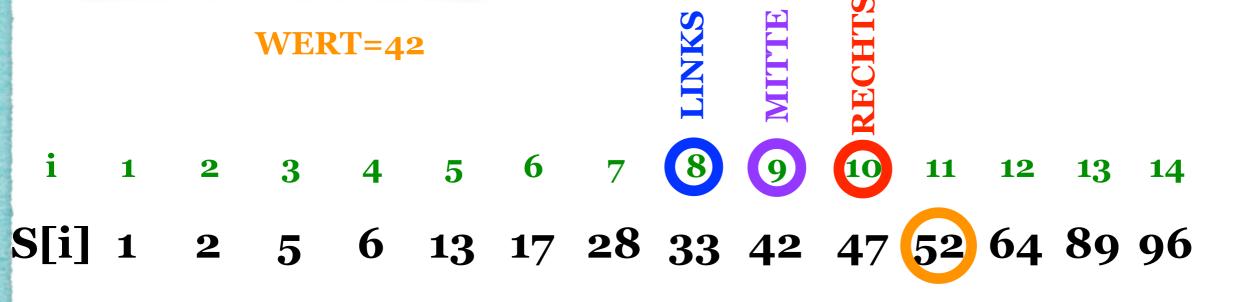
- I. WHILE (LINKS≤RECHTS) DO {
 - 1.1. MITTE:= $\frac{\text{LINKS} + \text{RECHTS}}{2}$
 - 1.2. IF (S[MITTE]=WERT) THEN
 - 1.2.1. RETURN MITTE
 - 1.3. ELSEIF (S[MITTE]>WERT) THEN
 - 1.3.1. RECHTS:=MITTE-1
 - 1.4. ELSEIF
 - 1.4.1. LINKS:=MITTE+1

}

2. RETURN "WERT nicht gefunden!"

Binäre Suche

Aufgabenstellung:



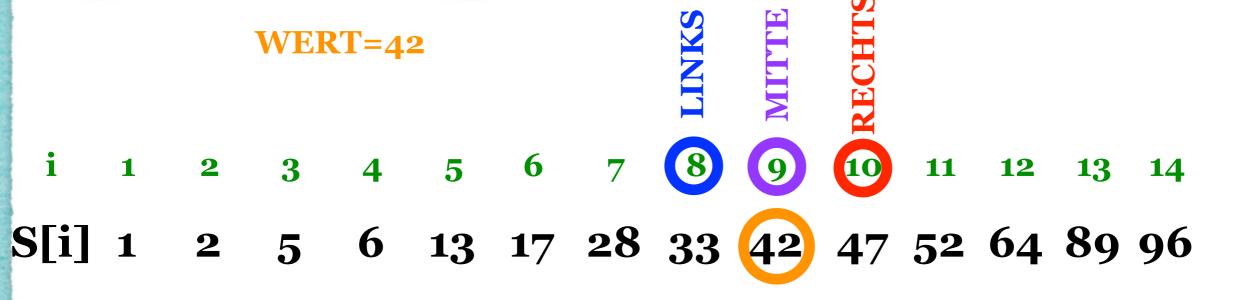
- I. WHILE (LINKS≤RECHTS) DO {
 - 1.1. MITTE:= $\frac{\text{LINKS} + \text{RECHTS}}{2}$
 - 1.2. IF (S[MITTE]=WERT) THEN
 - 1.2.1. RETURN MITTE
 - 1.3. ELSEIF (S[MITTE]>WERT) THEN
 - 1.3.1. RECHTS:=MITTE-1
 - 1.4. ELSEIF
 - 1.4.1. LINKS:=MITTE+1

}

2. RETURN "WERT nicht gefunden!"

Binäre Suche

Aufgabenstellung:



- I. WHILE (LINKS≤RECHTS) DO {
 - 1.1. MITTE:= $\frac{\text{LINKS + RECHTS}}{2}$
 - 1.2. IF (S[MITTE]=WERT) THEN
 - 1.2.1. RETURN MITTE
 - 1.3. ELSEIF (S[MITTE]>WERT) THEN
 - 1.3.1. RECHTS:=MITTE-1
 - 1.4. ELSEIF
 - 1.4.1. LINKS:=MITTE+1

2. RETURN "WERT nicht gefunden!"

Binäre Suche

Aufgabenstellung:



- I. WHILE (LINKS≤RECHTS) DO {
 - 1.1. MITTE:= $\frac{\text{LINKS} + \text{RECHTS}}{2}$
 - 1.2. IF (S[MITTE]=WERT) THEN
 - 1.2.1. RETURN MITTE
 - 1.3. ELSEIF (S[MITTE]>WERT) THEN
 - 1.3.1. RECHTS:=MITTE-1
 - 1.4. ELSEIF
 - 1.4.1. LINKS:=MITTE+1

2. RETURN "WERT nicht gefunden!"

Binäre Suche

Aufgabenstellung:

• Finde eine gesuchte Zahl in der gegebenen sortierten Menge!

i 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14

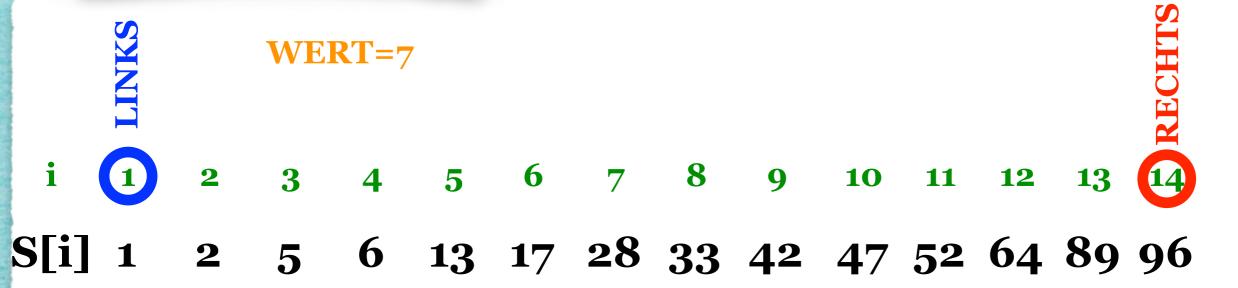
S[i] 1 2 5 6 13 17 28 33 42 47 52 64 89 96

- I. WHILE (LINKS≤RECHTS) DO {
 - 1.1. MITTE:= $\left| \frac{\text{LINKS} + \text{RECHTS}}{2} \right|$
 - 1.2. IF (S[MITTE]=WERT) THEN
 - 1.2.1. RETURN MITTE
 - 1.3. ELSEIF (S[MITTE]>WERT) THEN
 - 1.3.1. RECHTS:=MITTE-1
 - 1.4. ELSEIF
 - 1.4.1. LINKS:=MITTE+1

2. RETURN "WERT nicht gefunden!"

Binäre Suche

Aufgabenstellung:

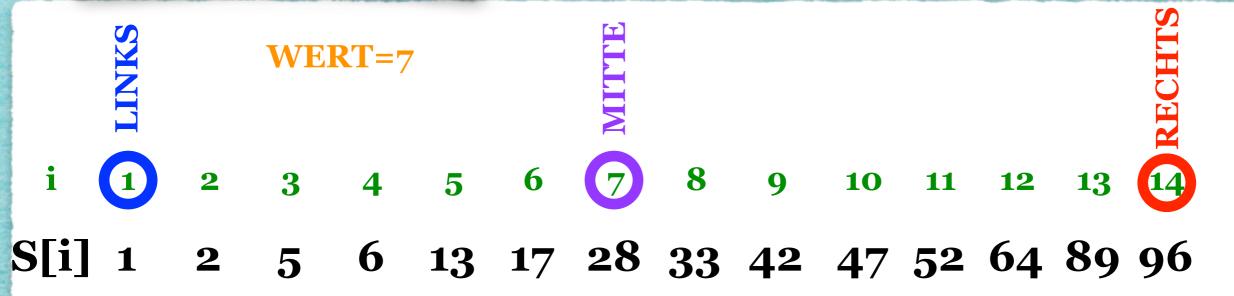


- I. WHILE (LINKS≤RECHTS) DO {
 - 1.1. MITTE:= $\frac{\text{LINKS} + \text{RECHTS}}{2}$
 - 1.2. IF (S[MITTE]=WERT) THEN
 - 1.2.1. RETURN MITTE
 - 1.3. ELSEIF (S[MITTE]>WERT) THEN
 - 1.3.1. RECHTS:=MITTE-1
 - 1.4. ELSEIF
 - 1.4.1. LINKS:=MITTE+1

RETURN "WERT nicht gefunden!"

Binäre Suche

Aufgabenstellung:

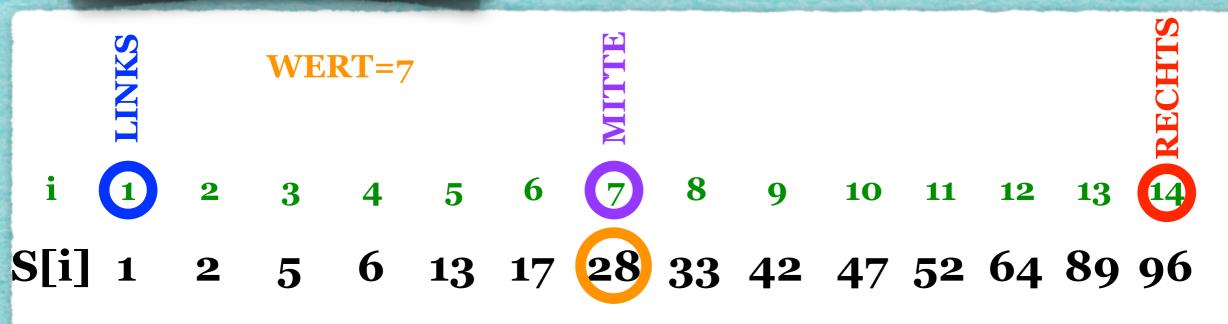


- I. WHILE (LINKS≤RECHTS) DO {
 - 1.1. MITTE:= $\frac{\text{LINKS} + \text{RECHTS}}{2}$
 - 1.2. IF (S[MITTE]=WERT) THEN
 - 1.2.1. RETURN MITTE
 - 1.3. ELSEIF (S[MITTE]>WERT) THEN
 - 1.3.1. RECHTS:=MITTE-1
 - 1.4. ELSEIF
 - 1.4.1. LINKS:=MITTE+1

2. RETURN "WERT nicht gefunden!"

Binäre Suche

Aufgabenstellung:



I. WHILE (LINKS≤RECHTS) DO {

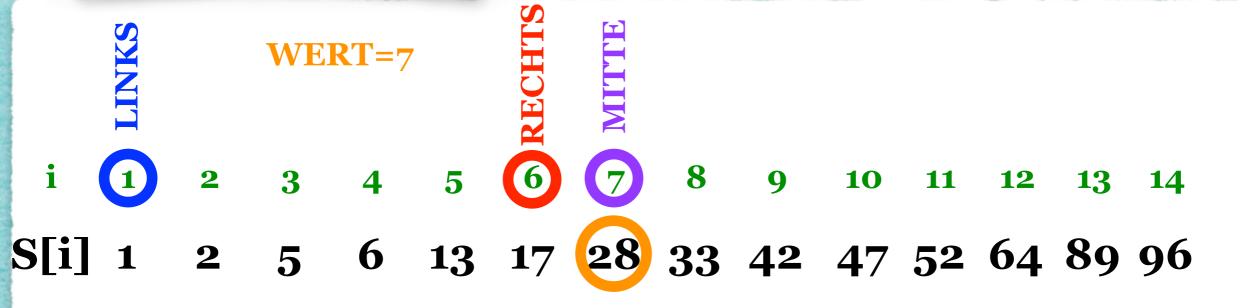
1.1. MITTE:=
$$\frac{\text{LINKS} + \text{RECHTS}}{2}$$

- 1.2. IF (S[MITTE]=WERT) THEN
 - 1.2.1. RETURN MITTE
- 1.3. ELSEIF (S[MITTE]>WERT) THEN
 - 1.3.1. RECHTS:=MITTE-1
- 1.4. ELSEIF
 - 1.4.1. LINKS:=MITTE+1

2. RETURN "WERT nicht gefunden!"

Binäre Suche

Aufgabenstellung:



- WHILE (LINKS≤RECHTS) DO {
 - 1.1. MITTE:= $\left| \frac{\text{LINKS} + \text{RECHTS}}{2} \right|$
 - 1.2. IF (S[MITTE]=WERT) THEN
 - 1.2.1. RETURN MITTE
 - 1.3. ELSEIF (S[MITTE]>WERT) THEN
 - 1.3.1. RECHTS:=MITTE-1
 - 1.4. ELSEIF
 - 1.4.1. LINKS:=MITTE+1

2. RETURN "WERT nicht gefunden!"

Binäre Suche

Aufgabenstellung:





- **10**
- 11
- **12**
- **14**

- 6

- WHILE (LINKS≤RECHTS) DO {
 - 1.1. MITTE:= $\left| \frac{\text{LINKS} + \text{RECHTS}}{2} \right|$
 - 1.2. IF (S[MITTE]=WERT) THEN
 - 1.2.1. RETURN MITTE
 - 1.3. ELSEIF (S[MITTE]>WERT) THEN
 - 1.3.1. RECHTS:=MITTE-1
 - 1.4. ELSEIF
 - 1.4.1. LINKS:=MITTE+1

2. RETURN "WERT nicht gefunden!"

Binäre Suche

Aufgabenstellung:





- **10**
- 11
- **12**
- **14**

- 13 17 28 33 42 47 52 64 89 96

- WHILE (LINKS≤RECHTS) DO {
 - 1.1. MITTE:= $\left| \frac{\text{LINKS} + \text{RECHTS}}{2} \right|$
 - 1.2. IF (S[MITTE]=WERT) THEN
 - 1.2.1. RETURN MITTE
 - 1.3. ELSEIF (S[MITTE]>WERT) THEN
 - 1.3.1. RECHTS:=MITTE-1
 - 1.4. ELSEIF
 - 1.4.1. LINKS:=MITTE+1

2. RETURN "WERT nicht gefunden!"

Binäre Suche

Aufgabenstellung:

• Finde eine gesuchte Zahl in der gegebenen sortierten Menge!



10

11

12

14

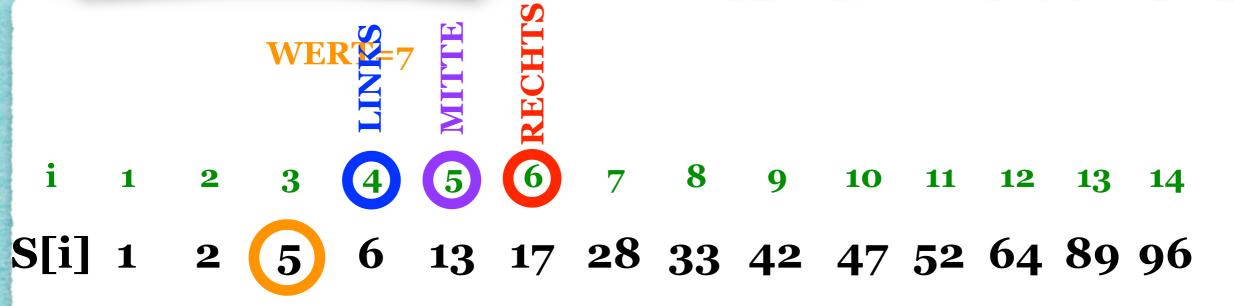
13 17 28 33 42 47 52 64 89 96

- I. WHILE (LINKS≤RECHTS) DO {
 - 1.1. MITTE:= $\frac{\text{LINKS + RECHTS}}{2}$
 - 1.2. IF (S[MITTE]=WERT) THEN
 - 1.2.1. RETURN MITTE
 - 1.3. ELSEIF (S[MITTE]>WERT) THEN
 - 1.3.1. RECHTS:=MITTE-1
 - 1.4. ELSEIF
 - 1.4.1. LINKS:=MITTE+1

RETURN "WERT nicht gefunden!"

Binäre Suche

Aufgabenstellung:

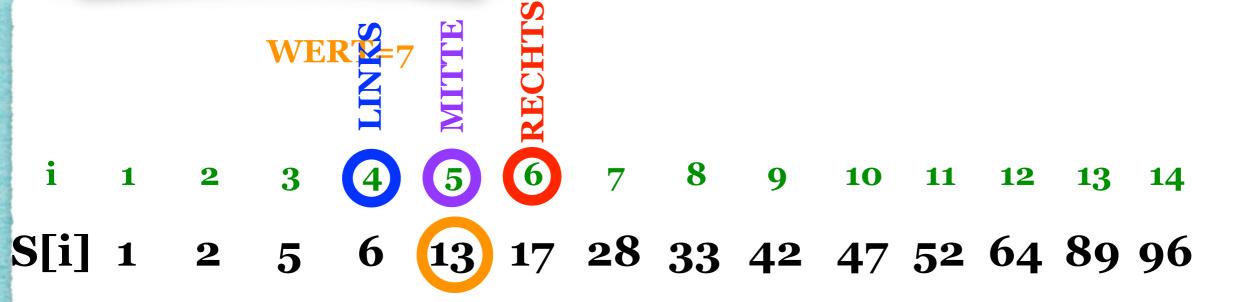


- I. WHILE (LINKS≤RECHTS) DO {
 - 1.1. MITTE:= $\frac{\text{LINKS + RECHTS}}{2}$
 - 1.2. IF (S[MITTE]=WERT) THEN
 - 1.2.1. RETURN MITTE
 - 1.3. ELSEIF (S[MITTE]>WERT) THEN
 - 1.3.1. RECHTS:=MITTE-1
 - 1.4. ELSEIF
 - 1.4.1. LINKS:=MITTE+1

2. RETURN "WERT nicht gefunden!"

Binäre Suche

Aufgabenstellung:



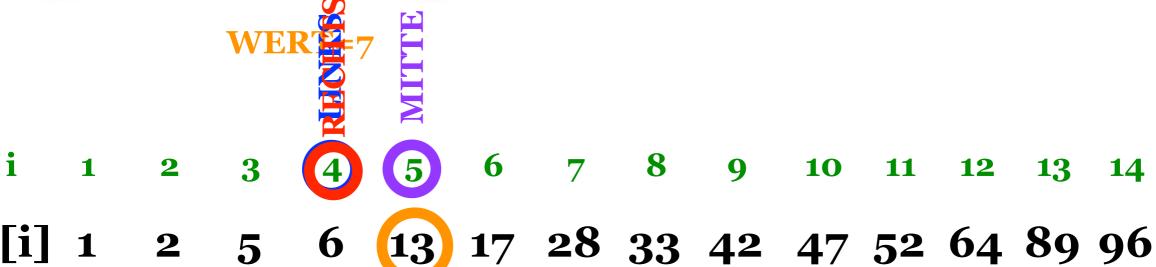
- I. WHILE (LINKS≤RECHTS) DO {

 - 1.2. IF (S[MITTE]=WERT) THEN
 - 1.2.1. RETURN MITTE
 - 1.3. ELSEIF (S[MITTE]>WERT) THEN
 - 1.3.1. RECHTS:=MITTE-1
 - 1.4. ELSEIF
 - 1.4.1. LINKS:=MITTE+1

RETURN "WERT nicht gefunden!"

Binäre Suche

Aufgabenstellung:



I. WHILE (LINKS≤RECHTS) DO {

1.1. MITTE:=
$$\frac{\text{LINKS + RECHTS}}{2}$$

- 1.2. IF (S[MITTE]=WERT) THEN
 - 1.2.1. RETURN MITTE
- 1.3. ELSEIF (S[MITTE]>WERT) THEN
 - 1.3.1. RECHTS:=MITTE-1
- 1.4. ELSEIF
 - 1.4.1. LINKS:=MITTE+1

2. RETURN "WERT nicht gefunden!"

Binäre Suche

Aufgabenstellung:



- i 1 2 3 (4) 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14
- S[i] 1 2 5 6 (13) 17 28 33 42 47 52 64 89 96

I. WHILE (LINKS≤RECHTS) DO {

1.1. MITTE:=
$$\frac{\text{LINKS} + \text{RECHTS}}{2}$$

- 1.2. IF (S[MITTE]=WERT) THEN
 - 1.2.1. RETURN MITTE
- 1.3. ELSEIF (S[MITTE]>WERT) THEN
 - 1.3.1. RECHTS:=MITTE-1
- 1.4. ELSEIF
 - 1.4.1. LINKS:=MITTE+1

2. RETURN "WERT nicht gefunden!"

Binäre Suche

Aufgabenstellung:



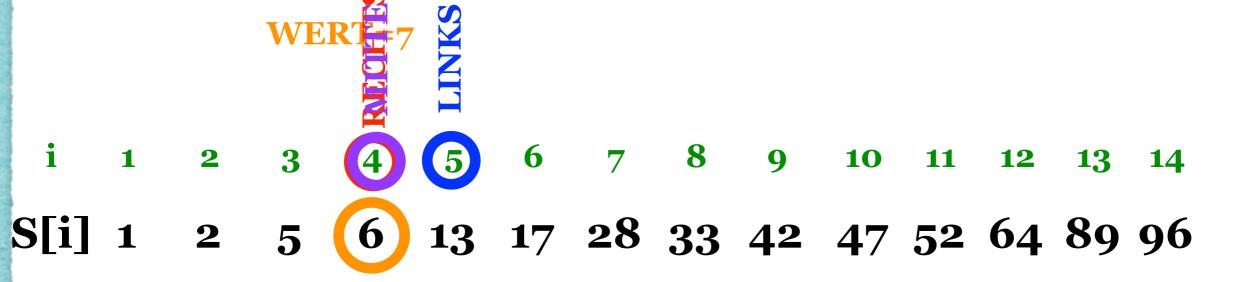
- i 1 2 3 (4) 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14
- S[i] 1 2 5 (6) 13 17 28 33 42 47 52 64 89 96

- I. WHILE (LINKS≤RECHTS) DO {
 - 1.1. MITTE:= $\frac{\text{LINKS + RECHTS}}{2}$
 - 1.2. IF (S[MITTE]=WERT) THEN
 - 1.2.1. RETURN MITTE
 - 1.3. ELSEIF (S[MITTE]>WERT) THEN
 - 1.3.1. RECHTS:=MITTE-1
 - 1.4. ELSEIF
 - 1.4.1. LINKS:=MITTE+1

2. RETURN "WERT nicht gefunden!"

Binäre Suche

Aufgabenstellung:



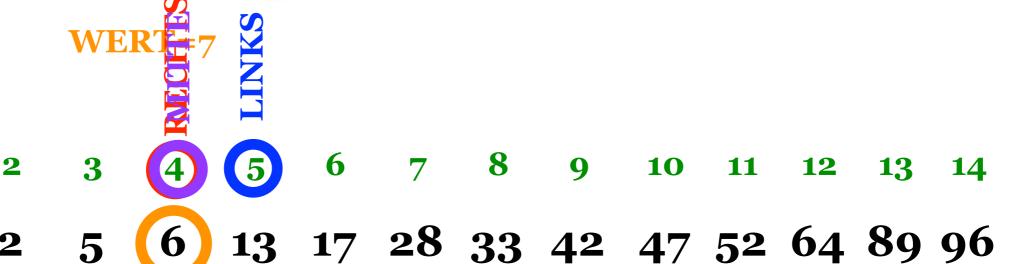
- I. WHILE (LINKS≤RECHTS) DO {
 - 1.1. MITTE:= $\frac{\text{LINKS} + \text{RECHTS}}{2}$
 - 1.2. IF (S[MITTE]=WERT) THEN
 - 1.2.1. RETURN MITTE
 - 1.3. ELSEIF (S[MITTE]>WERT) THEN
 - 1.3.1. RECHTS:=MITTE-1
 - 1.4. ELSEIF
 - 1.4.1. LINKS:=MITTE+1

2. RETURN "WERT nicht gefunden!"

Binäre Suche

Aufgabenstellung:

• Finde eine gesuchte Zahl in der gegebenen sortierten Menge!



WERT nicht gefunden!

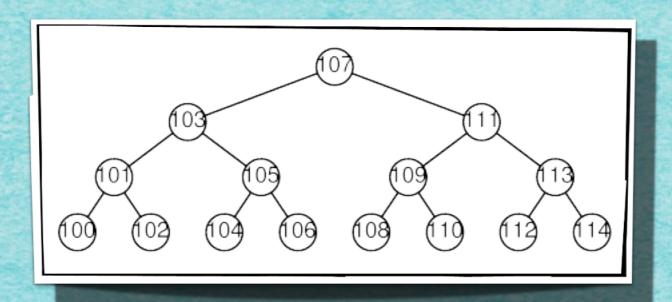
4.4 Binäre Suche

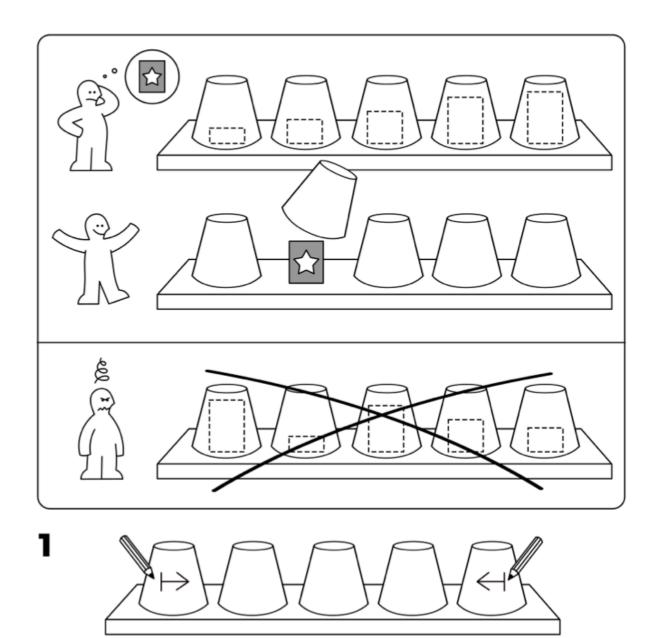
Satz 4.2

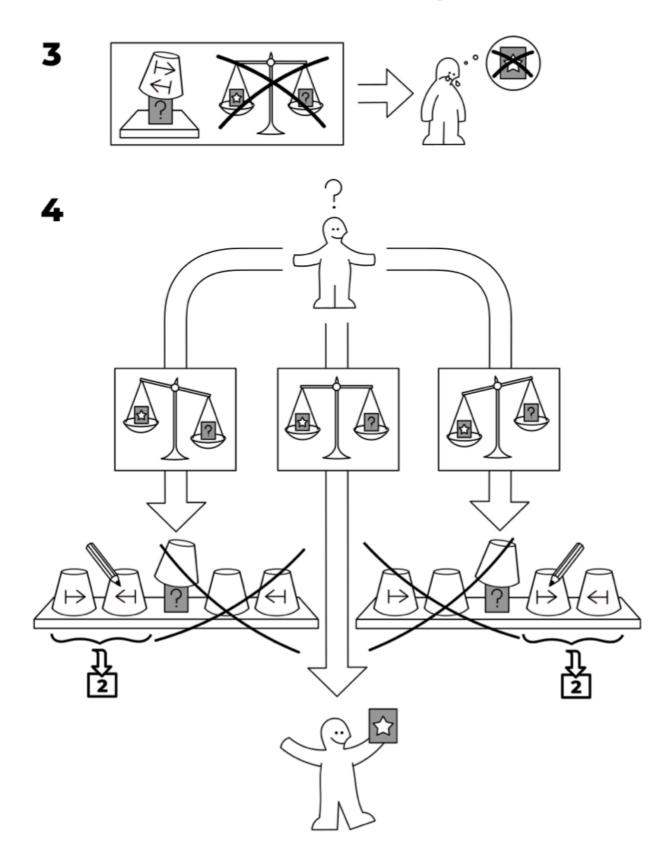
Die binäre Suche terminiert in O(log(RECHTS-LINKS)) Schritten (für RECHTS>LINKS).

Beweis:

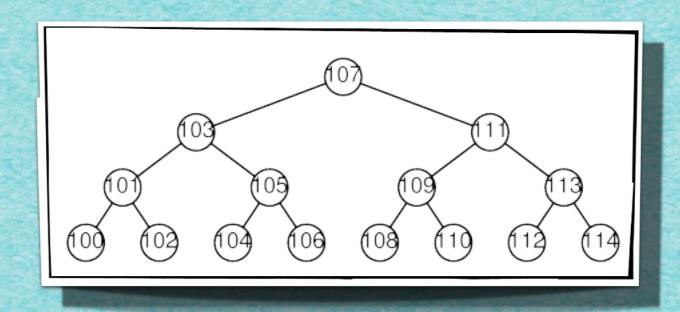
Selbst!







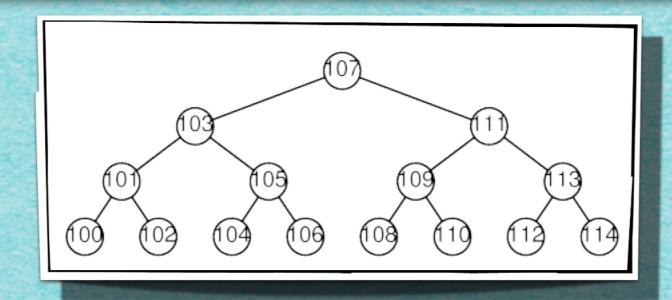
4.5 Binäre Suchbäume



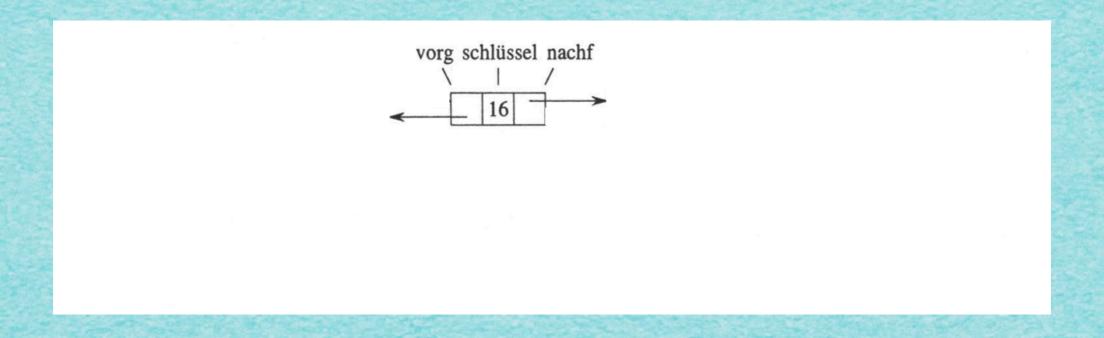
4.5 Binäre Suchbäume

Ideen:

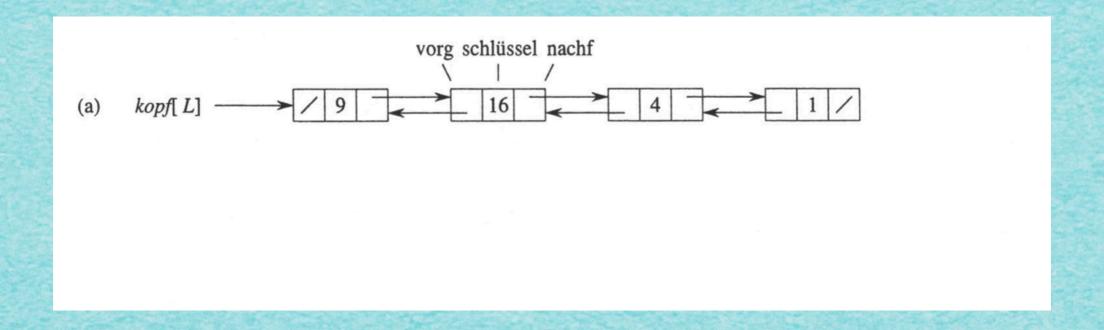
- Strukturiere Daten wie im möglichen Ablauf einer binären Suche!
- Erziele logarithmische Zeiten!



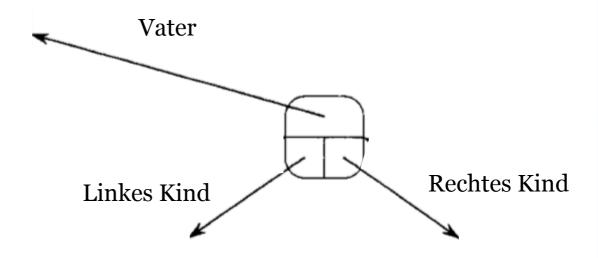
Struktur einer doppelt verketteten Liste



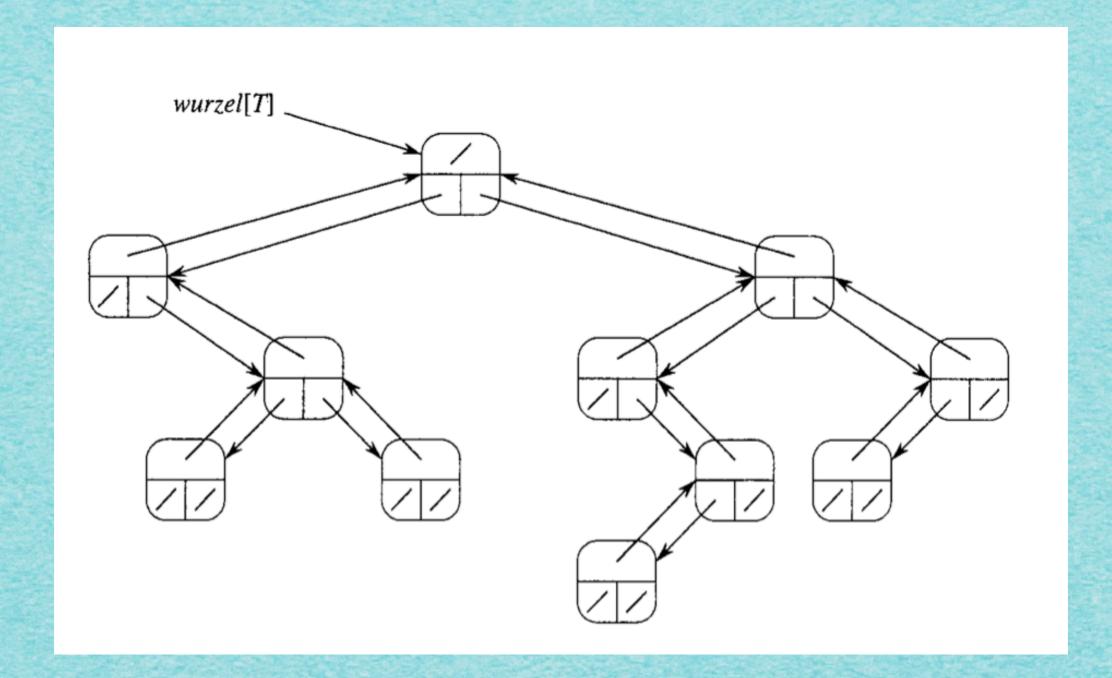
Struktur einer doppelt verketteten Liste



Binärer Suchbaum



Binärer Suchbaum



Außerdem wichtig: Struktur der Schlüsselwerte!

Mehr demnächst!

s.fekete@tu-bs.de