

## 8 Anwendung: Suchen

**Gegeben:** Folge  $a$  ganzer Zahlen; Element  $x$

**Gesucht:** Wo kommt  $x$  in  $a$  vor?

### Naives Vorgehen:

- ▶ Vergleiche  $x$  der Reihe nach mit  $a[0]$ ,  $a[1]$ , usw.
- ▶ Finden wir  $i$  mit  $a[i] == x$ , geben wir  $i$  aus.
- ▶ Andernfalls geben wir  $-1$  aus: „Element nicht gefunden“!

## Naives Suchen

```
1 public static int find(int[] a, int x) {
2     int i = 0;
3     while (i < a.length && a[i] != x)
4         ++i;
5     if (i == a.length)
6         return -1;
7     else
8         return i;
9 }
```

### Naives Suchen

## Beispiel

7

Animation ist nur in der  
Vorlesungsversion der Folien  
vorhanden.

yes

## Naives Suchen

- ▶ Im Beispiel benötigen wir 7 Vergleiche
- ▶ Im schlimmsten Fall (**worst case**) benötigen wir bei einem Feld der Länge  $n$  sogar  $n$  Vergleiche.
- ▶ Kommt  $x$  tatsächlich im Feld vor, benötigen wir selbst im Durchschnitt  $(n + 1)/2$  Vergleiche.

...geht das nicht besser?

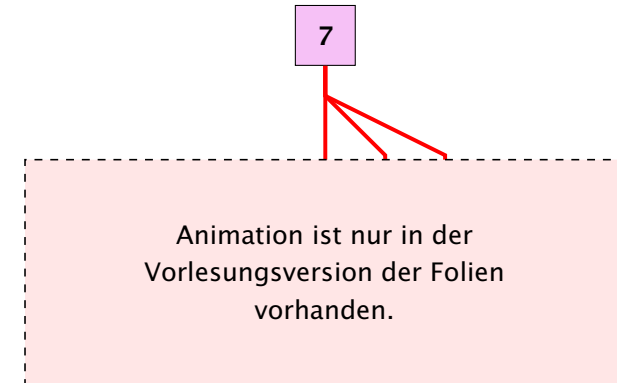
## Binäre Suche

### Idee:

- ▶ Sortiere das Feld.
- ▶ Vergleiche  $x$  mit dem Wert, der in der Mitte steht.
- ▶ Liegt Gleichheit vor, sind wir fertig.
- ▶ Ist  $x$  kleiner, brauchen wir nur noch links weitersuchen.
- ▶ Ist  $x$  größer, brauchen wir nur noch rechts weiter suchen.

⇒ binäre Suche

## Beispiel



- ▶ wir benötigen nur **drei** Vergleiche
- ▶ hat das Feld  $2^n - 1$  Elemente, benötigen wir maximal  $n$  Vergleiche

## Implementierung

### Idee:

Führe Hilfsfunktion

```
public static int find0(int[] a, int x, int n1, int n2)
```

ein, die im Intervall  $[n1, n2]$  sucht.

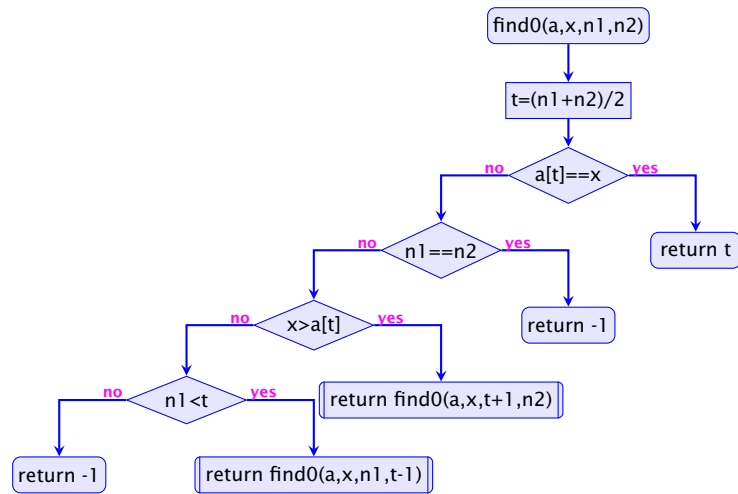
Damit:

```
public static int find(int[] a, int x) {  
    return find0(a, x, 0, a.length - 1);  
}
```

## Implementierung

```
1 public static int find0(int[] a, int x, int n1, int n2) {  
2     int t = (n1 + n2) / 2;  
3     if (a[t] == x)  
4         return t;  
5     else if (n1 == n2)  
6         return -1;  
7     else if (x > a[t])  
8         return find0(a, x, t+1, n2);  
9     else if (n1 < t)  
10        return find0(a, x, n1, t-1);  
11     else return -1;  
12 }
```

## Kontrollflussdiagramm für find0



## Implementierung

### Erläuterungen:

- ▶ zwei der `return`-Statements enthalten einen Funktionsaufruf – deshalb die Markierungen an den entsprechenden Knoten.
- ▶ (Wir hätten stattdessen auch zwei Knoten und eine Hilfsvariable `result` einführen können)
- ▶ `find0()` ruft sich selbst auf.
- ▶ Funktionen, die sich selbst (evt. mittelbar) aufrufen, heißen **rekursiv**.

## Ausführung

find0()  
a 0FDA n1 5 x 7  
ret 20C9 n2 5 t 5

find0()  
a 0FDA n1 5 x 7  
ret 20C5

find0()  
a 0FD  
ret 20B

find0()  
a 0FD  
ret 20B7 n2 8 t

find0()  
a 0FDA n1 0 x 7  
ret 11F8 n2 8 t 4

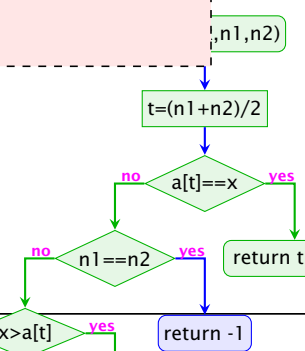
find0()  
a 0FDA n1 0 x 7  
ret 11F8 n2 8 t

Animation ist nur in der Vorlesungsversion der Folien vorhanden.

Ergebnis 5

Ergebnis 5

Ergebnis 5



## Terminierung

Um zu **beweisen**, dass `find0()` terminiert, beobachten wir:

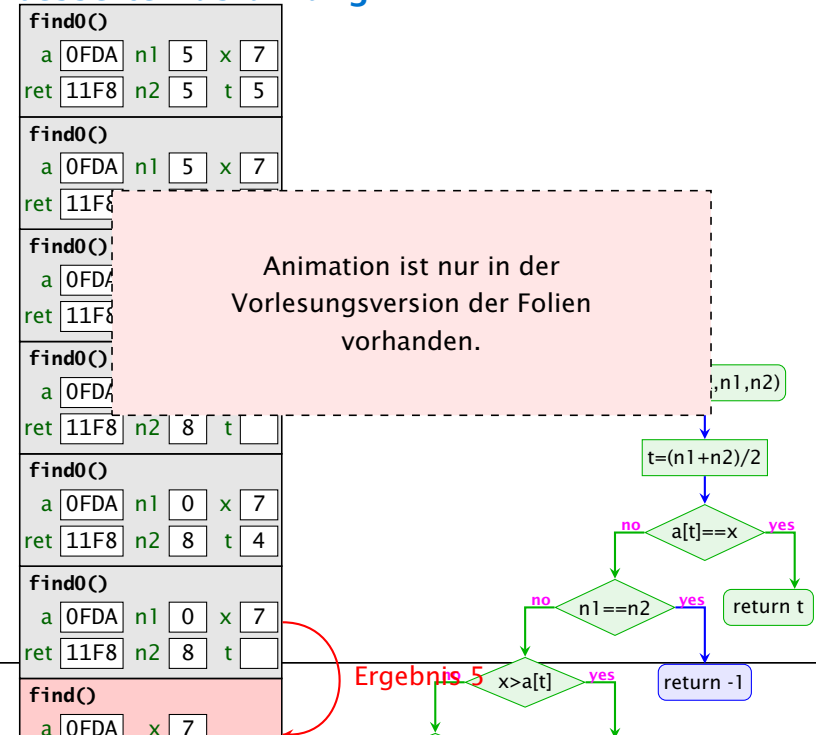
1. Wird `find0()` für ein einelementiges Intervall  $[n,n]$  aufgerufen, dann terminiert der Funktionsaufruf direkt.
2. wird `find0()` für ein Intervall  $[n1,n2]$  aufgerufen mit mehr als einem Element, dann terminiert der Aufruf entweder direkt (weil `x` gefunden wurde), oder `find0()` wird mit einem Intervall aufgerufen, das **echt** in  $[n1,n2]$  enthalten ist, genauer: sogar maximal die Hälfte der Elemente von  $[n1,n2]$  enthält.

Ähnliche Beweistechnik wird auch für andere rekursive Funktionen verwendet.

## Beobachtung

- Das Ergebnis eines Aufrufs von `find0()` liefert **direkt** das Ergebnis auch für die aufrufende Funktion!
- Solche Rekursion heißt **End-** oder **Tail-Rekursion**.
- End-Rekursion kann auch ohne Aufrufkeller implementiert werden...
- Idee:** lege den neuen Aufruf von `find0()` nicht oben auf den Stapel drauf, sondern **ersetze** den bereits dort liegenden Aufruf!

## Verbesserte Ausführung



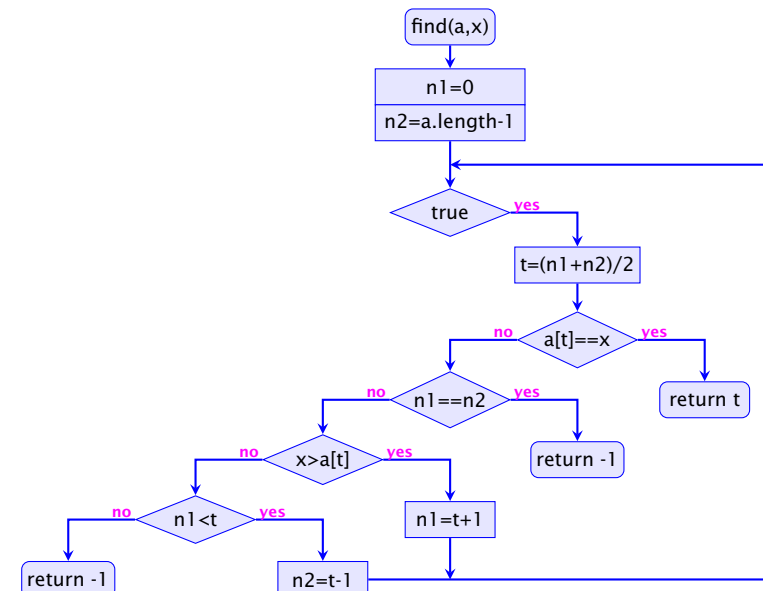
## Endrekursion

Endrekursion kann durch **iteration** ersetzt werden...

```

1 public static int find(int[] a, int x) {
2     int n1 = 0;
3     int n2 = a.length-1;
4     while (true) {
5         int t = (n2 + n1) / 2;
6         if (x == a[t]) return t;
7         else if (n1 == n2) return -1;
8         else if (x > a[t]) n1 = t+1;
9         else if (n1 < t) n2 = t-1;
10        else return -1;
11    } // end of while
12 } // end of find
  
```

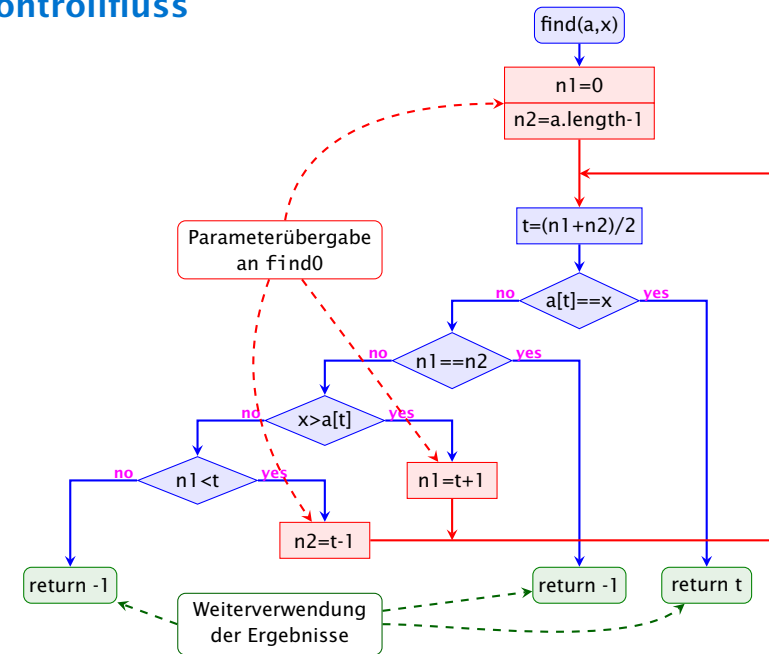
## Kontrollfluss



## Verlassen von Schleifen

- ▶ Die Schleife wird hier alleine durch die `return`-Anweisungen verlassen.
- ▶ Offenbar machen Schleifen mit **mehreren** Ausgängen Sinn.
- ▶ Um eine Schleife zu verlassen, ohne gleich ans Ende der Funktion zu springen, kann man das `break`-Statement benutzen.
- ▶ Der Aufruf der endrekursiven Funktion wird ersetzt durch:
  1. Code zur Parameter-Übergabe;
  2. einen **Sprung** an den Anfang des Rumpfs.

## Kontrollfluss



## Rekursion

### Bemerkung

- ▶ Jede Rekursion läßt sich beseitigen, indem man den Aufruf-Keller **explizit** verwaltet.
- ▶ Nur im Falle von Endrekursion kann man auf den Keller verzichten.
- ▶ Rekursion ist trotzdem nützlich, weil rekursive Programme oft **leichter zu verstehen** sind als äquivalente Programme ohne Rekursion. . .