

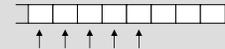
Informatik II – Kapitel 11

„Such-Algorithmen“

Zusammenfassung des Kapitel 11
Küchlin, Weber, Einführung in die Informatik, 2.Auflage

10.6.2004

```
public static int linearSearch( Object[] f, Object a){
    for ( int i=0; i<f.length; i++)
        if (f[i].equals(a) )
            return i;
    return -1;
}
```



```
public static int linearSearch( Object[] f, Object a){
    int i=0;
    while ( i<f.length && !(f[i].equals(a)) ) i++;
    if (f[i].equals(a)) return i;
    else return -1;
}
```

Wir wollen eine Funktion

```
suchePosition( F, a )
```

realisieren, die dem folgenden Algorithmenschema genügt:

suchePosition(F, a):

// Vorbedingung: F ist eine Folge, a ein Element

// Nachbed.: Rückgabe = (Position von a in F) | (-1 wenn a ∉ F)

i. Initialisiere:

res = -1; S = Mg. Aller Suchpos. In F;

ii. Trivialfall:

if (S == ∅) return res;

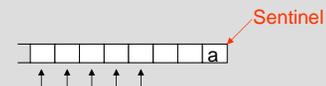
iii. Reduktion:

Wähle nächste Suchposition p; Entferne p aus S;

iv. Rekursion:

if (F[p] == a) return res=p; else weiter bei ii.;

```
public static int linearSearch( Object[] f, Object a){
    int i=0; „f=f + a;“
    while ( !(f[i].equals(a)) ) i++;
    if ( i =< f.length) return i;
    else return -1;
}
```



```
public static int linearSearch( Object[] f, Object a){
    int i=0;
    while ( i<f.length && !(f[i].equals(a)) ) i++;
    if (f[i].equals(a)) return i;
    else return -1;
}
```

Laufzeit in $O(n)$ (linear)

- **Binäre Suche** nach dem Divide & Conquer Prinzip macht nur Sinn, wenn nach dem Teile-Schritt ein Teil ausgeschlossen werden kann.

```
public static int binarySearch( Comparable[] f, Comparable a, int l, int r){
    int p=(l+r)/2; // Teilungsposition
Initialisierung{ int c=f[p].compareTo(a); // Vergleich: 0: gleich, <0: größer, >0: kl
```

```
    Trivialfall{
        if (c == 0) return p; // gleich => gefunden
        if (c != 0) return -1; // nicht gefunden (letztes verbleibendes Element ist ungleich)
```

```
    Red./ Rek.{
        if (c < 0) return binarySearch(f, a, l, p-1); // links weiter
        else return binarySearch(f, a, p+1, r); // rechts weiter
    }
```

binarySearch(f, „88“, 0, 11):

$p = (l+r)/2$:

7	9	11	20	23	27	37	42	65	77	88	89
---	---	----	----	----	----	----	----	----	----	----	----

7	9	11	20	23	27	37	42	65	77	88	89
---	---	----	----	----	----	----	----	----	----	----	----

7	9	11	20	23	27	37	42	65	77	88	89
---	---	----	----	----	----	----	----	----	----	----	----

Laufzeit in $O(\log(n))$ (logarithmisch)

- Wie wir in den Übungen gesehen haben, ist eine Kombination beider Suchverfahren am effizientesten.