

Inhalt

- 4 Datenstruktur: Verkettete Liste
 - Einfach verkettete Liste (EVL)
 - EVL - Implementierung
 - Durchlauf durch verkettete Listen

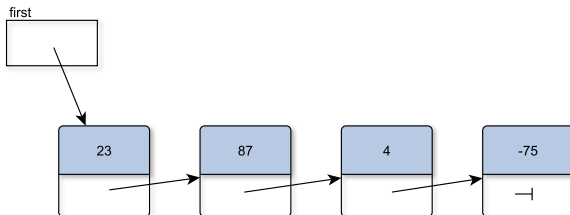
Verkettete Strukturen

Alternativer Ansatz (ohne Verwendung von Arrays):

- ▶ Es wird eine „Kette (Liste)“ von Objekten aufgebaut, die jeweils aus zwei Komponenten bestehen:
 - einer Referenz auf den eigentlichen Datensatz
 - einer Referenz auf das nächste Kettenglied (Listenelement)
- ▶ Benötigt eine **innere Klasse**, die diese Kettenglieder (Listenelemente) kapselt.
- ▶ Die Liste verlängert/verkürzt sich **bei jedem** Einfügen bzw Entfernen eines Elementes.
- ▶ Die Datenstruktur zur Darstellung der „Menge“ benötigt (nur) eine Referenz auf das **erste** Listenelement.

Schematische Darstellung

häufig hilfreich, manchmal unabdingbar (!)



wichtig: unterscheide zwischen

- ▶ Referenz auf Listenelement (first)
- ▶ Listenelement: „Doppelpack“ aus (Referenz auf) Datensatz und Referenz auf nächstes Element

im gezeigten Beispiel: statt Referenzen auf Datensätze sind int-Konstanten eingetragen

Inhalt

- 4 Datenstruktur: Verkettete Liste
 - Einfach verkettete Liste (EVL)
 - EVL - Implementierung
 - Durchlauf durch verkettete Listen

EVL<T> in „Pseudo-UML“

- ▶ definiert eine Referenz auf den Listen „Anfang“
- ▶ definiert eine „innere“ Klasse zur Darstellung der Listenelemente
- ▶ definiert Methoden zum Einfügen, Entfernen, ... von Elementen in die Liste

EVL<T>
ListenElem first
InnerClass ListenElem
size(): int isEmpty(): boolean get(): T insert(T): void remove(): void

Die innere Klasse

- ▶ kapselt die Implementierung eines Listenelements mit seinen beiden Attributen `value` und `next`
- ▶ kann **innerhalb** der Klasse `EVL<T>` definiert werden, weil sie nur hier gebraucht wird

```
class ListenElem {  
    T value;  
    ListenElem next;  
  
    ListenElem (T v) {  
        value = v;  
        next = null;  
    }  
}
```

size, isEmpty und get

- ▶ size() liefert die **Anzahl** der Listenelemente
- ▶ isEmpty() prüft, ob die Liste leer ist
- ▶ get() liefert den **Wert** des ersten Listenelements, löst eine Exception aus, falls die Liste leer ist

```
public int size() { ... }
```

```
public boolean isEmpty() { ... }
```

```
public T get() throws NoSuchElementException {  
    if (first == null)  
        throw new NoSuchElementException("Liste leer");  
    return first.value;  
}
```

Implementierung von insert

- ▶ `insert(T v)` erzeugt ein neues Listenelement mit **Wert** `v` und fügt es **vorne** in die Liste ein
- ▶ das bisherige erste Element wird dann das zweite in der Liste (also Nachfolger des neuen Elements)

```
public void insert(T v) {  
    ListenElem neu = new ListenElem(v);  
    neu.next = first;  
    first = neu;  
    size++;  
}
```


Implementierung von remove

- ▶ `remove()` entfernt das **erste** Element der Liste
- ▶ das bisherige zweite Element wird dann zum ersten
- ▶ falls die Liste (vorher) leer ist, hat `remove()` keine Wirkung

```
public void remove() {  
    if (first == null)  
        return;  
    first = first.next;  
    size--;  
}
```

Beispiel: Implementierung von delete

- ▶ `delete(T v)` entfernt das Element `e`, dessen `Eintrag = v` ist
 - falls mehrere, dann das erste vorkommende Element mit `Eintrag v`
 - wenn es kein solches Element gibt, dann keine Wirkung
- ▶ dazu notwendig: ein Element mit `Eintrag v` in der Liste finden
- ▶ dann: „Umketten“ der `next`-Referenz im Vorgänger von `e` auf den Nachfolger von `e`
- ▶ zu überlegen: wann ist Fallunterscheidung erforderlich?
 - Liste leer
 - Liste enthält kein Element mit `Eintrag v`
 - `e` ist erstes Element der Liste
 - `e` ist innerhalb der Liste
 - `e` ist letztes Element der Liste
 - ... ?

→ Code-Beispiel; [Speicherbilder malen!](#)

Inhalt

- 4 Datenstruktur: Verkettete Liste
 - Einfach verkettete Liste (EVL)
 - EVL - Implementierung
 - Durchlauf durch verkettete Listen

Durchlaufen einer verketteten Liste

Durchlauf

- ▶ darf die Struktur (Verkettung der Listenelemente) nicht ändern
- ▶ benötigt ein Referenzelement, das sukzessive auf die verschiedenen Listenelemente „zeigt“

Beispiel: Iterative Lösung für toString()

```
public String toString() {  
    String s = "";  
  
    ListElem tmp = first;  
    while (tmp != null) {  
        s += tmp.value + " ";  
        tmp = tmp.next;  
    }  
  
    return s;  
}
```

Rekursion und Verkettung

Rekursion: beliebt bei „Pseudocode“-Darstellung von Algorithmen, die auf verketteten Strukturen arbeiten.

In der Praxis: eher vermeiden, wenn es sich vermeiden lässt ;)

Prinzip:

- ▶ Rekursive Methode benötigt ein **ListenElement** als Eingabeparameter
- ▶ ... und wird rekursiv für das **nächste ListenElement** aufgerufen.
- ▶ Definiere zum „Einstieg“ eine (nicht-rekursive) parameterlose Methode, die die rekursive Methode für das **first-Element** aufruft.

Bsp: Rekursives Durchlaufen einer verketteten Liste

Beispiel: Rekursive Lösung für toString()

```
// nicht-rekursive Einstiegsmethode
public String toString() {
    return rekToString(first);
}

// rekursive Methode
private String rekToString(ListenElem e) {
    if (e == null)
        return "";
    else
        return rekToString(e.next) + " " + e.value;
}
```