

# **Algorithmen & Datenstrukturen**

## **Listen**

**Wolfgang Auer**

- Eine Liste ist eine *Datenstruktur* zur Verwaltung einer *Sequenz* von Elementen,
  - die über eine natürliche Ordnung verfügt
  - für die die folgenden Operationen definiert sind:
    - Erzeugen einer Liste
    - Zugriff auf ein Element
    - Einfügen eines Elements
    - Löschen eines Elements
    - Bestimmen der Länge einer Liste
    - Test auf „Leere Liste“

- Eine Liste  $L$  ist eine Menge von geordneten Elementen:

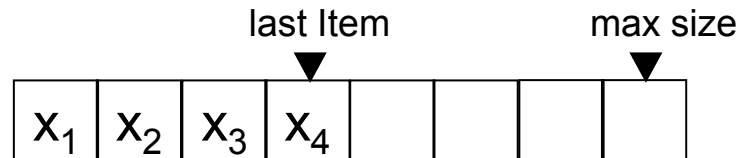
$$L = (x_0, x_1, x_2, \dots, x_{n-1})$$

$$\text{Länge } |L| = |(x_0, x_1, x_2, \dots, x_{n-1})| = n$$

Eine leere Liste hat die Länge 0

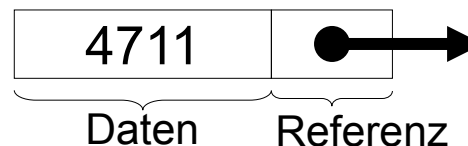
- Abhängig von der Verwendung, der gewünschten Effizienz und dem Speicherplatzbedarf können unterschiedliche Repräsentationen für eine Liste gewählt werden
  - Feld (Array)
  - Einfach verkettete Liste
  - Doppelt verkettete Liste
  - Zirkuläre Liste
  - ...

- Eine Feld ist eine *statische* Datenstruktur d.h. nach der Erzeugung kann die Länge nicht mehr verändert werden.



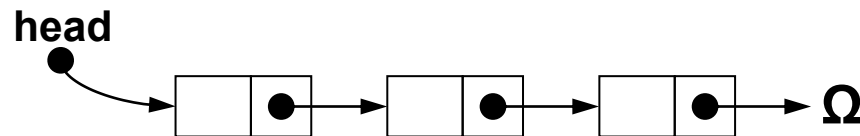
- Die Speicherung der Element erfolgt in einem zusammenhängenden Speicherbereich (*contiguous memory*)
- Vor- und Nachteile
  - ▲ Es wird kein zusätzlicher Speicher für die Verkettung der Elemente benötigt
  - ▲ Zugriff auf Elemente mit bekanntem Index erfolgt in  $O(1)$
  - ▼ Einfügen und Löschen (Ausnahme am Listenende) aufwendig
  - ▼ Länge der Liste ist nach Initialisierung unveränderbar
  - ▼ Listendefinition verlangt keine Operation, die prüft, ob noch Listenplätze frei sind => Überlauf ist möglich

- Eine *verkettete Liste* (linked list) ist eine *dynamische* Datenstruktur zur Verwaltung einer Sequenz von Elementen mit folgenden Eigenschaften:
  - die Größe kann sich zur Laufzeit dynamisch ändern
  - einfaches Einfügen und Löschen von Elementen
  - direkter Zugriff auf einzelne Elemente ist **nicht** möglich
- Jedes Listenelement (Knoten) besteht aus zwei Komponenten
  - *Daten*: Eigentliche Information, die verwaltet werden soll
  - *Referenz*: Verweis auf das nächste Element



## Verkettete Liste (2)

- Eine *verkettete Liste* (linked list) entsteht durch das Aneinanderfügen von Listenelementen (Knoten)



- Der Anfang wird mit Hilfe einer Referenz *head* markiert
- Das letzte Element verweist auf `null`

# Verkettete Liste (3)

## Knoten einer einfach-verketten Liste

### Verwaltung von Ganzzahlenwerten

```
class Node {  
    int value; /* Daten */  
    Node next;  
}
```

Verweis auf den nächsten Knoten, der vom gleichen Typ ist  $\Rightarrow$  *rekursive Datenstruktur*

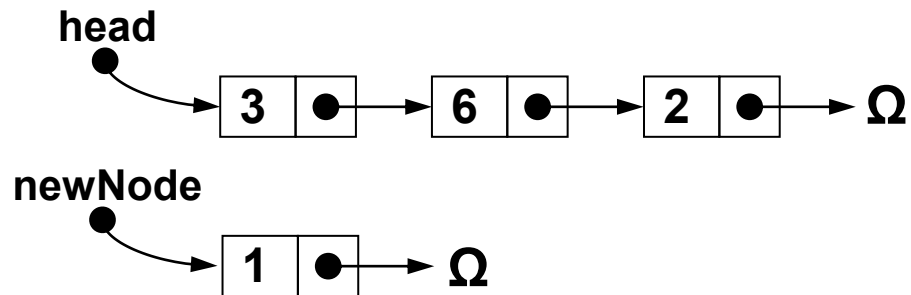
### Verwaltung von Punkten

```
class Node {  
    Point value; /* Daten */  
    Node next;  
}
```

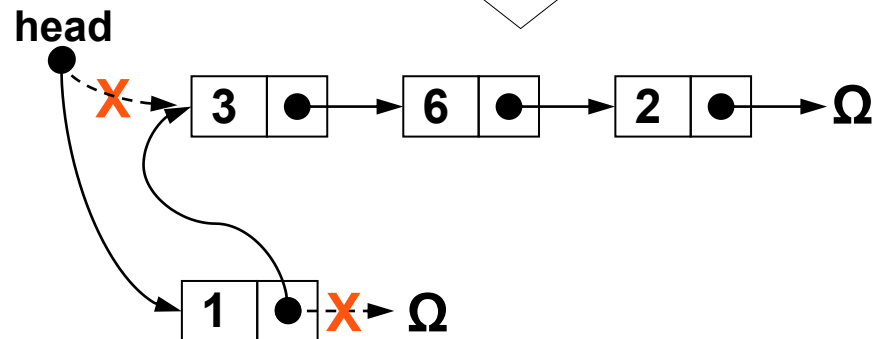
# Verkettete Liste (4)

## Einfügen eines Knotens am Kopf

- Allgemeiner Fall (Nicht leere Liste)



Umbiegen der Zeiger





## Verkettete Liste (5)

### Einfügen eines Knotens am Kopf

- Allgemeiner Fall (Nicht leere Liste)

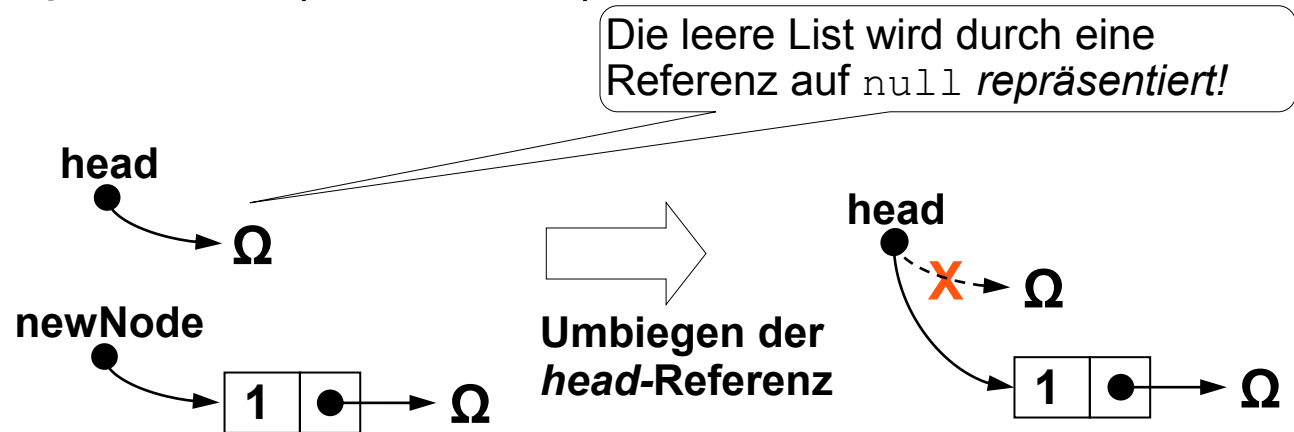
```
/* Create new node */  
Node newNode = new Node();  
newNode.value = 1;  
newNode.next = null;
```

```
/* Insert new node */  
newNode.next = head;  
head = newNode;
```

# Verkettete Liste (6)

## Einfügen eines Knotens am Kopf

### ■ Spezialfall (leere Liste)



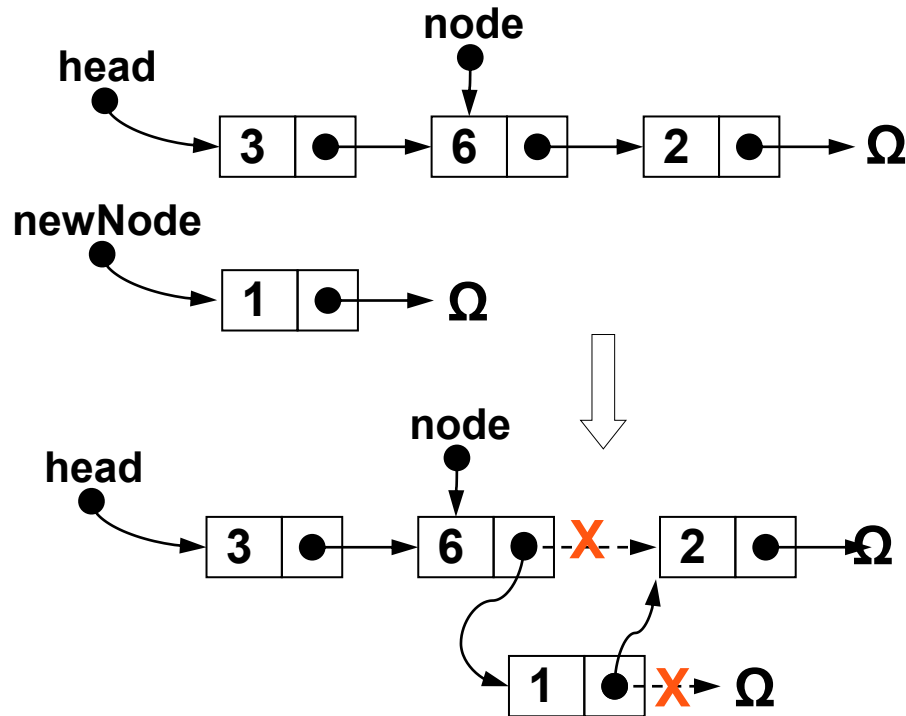
```
/* Create new node */
Node newNode = new Node();
newNode.value = 1;
newNode.next = null;
```

```
/* Insert new node */
head = newNode;
```

# Verkettete Liste (8)

## Einfügen eines Knotens

- Einfügen eines Knotens **hinter** einem Knoten `node`



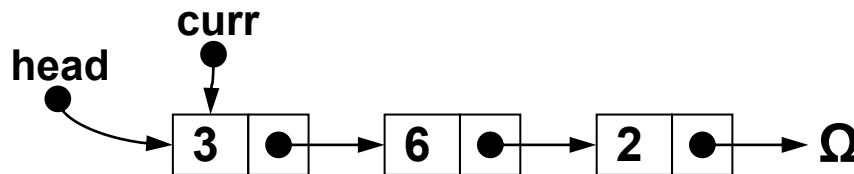
```
/* Insert after a node*/  
newNode.next = node.next;  
node.next = newNode;
```

# Verkettete Liste (9)

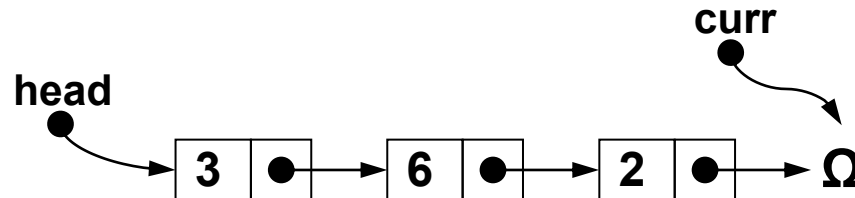
## Durchlaufen einer Liste

```
Node curr = head;
while (curr != null) {
    sysout("Value = %d\n", curr.value);
    curr = curr.next;
}
```

### Situation vor der Schleife



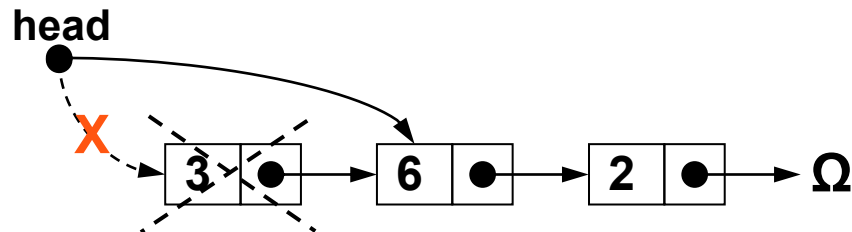
### Situation nach der Iteration



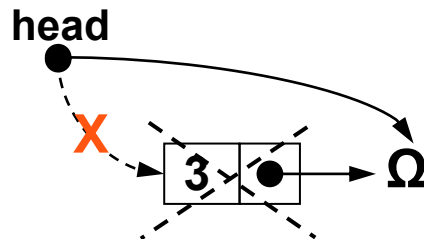
# Verkettete Liste (10)

## Löschen des ersten Elements

- Allgemeiner Fall (nicht leere Liste)



- Löschen aus einer Liste mit einem Element

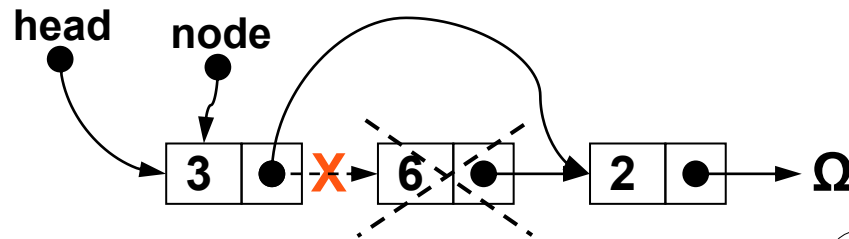


```
temp = head;
head = head.next;
```

# Verkettete Liste (11)

## Löschen eines Knotens

- Löschen des Knotens **hinter** Knoten `node`



```
temp = node.next;  
node.next = temp.next;
```

Achtung beim  
Löschen hinter dem  
letzten Element! =>  
Sonderfall!

# Verkettete Liste (12)

## Bewertung

- Vor- und Nachteile
  - ▲ Länge kann sich während der Laufzeit dynamisch ändern
  - ▲ Einfügen und Löschen nach einem Element effizient
  - ▲ Keine Speicherverschwendung durch Vorreservierung von Speicherplatz
  - ▼ Zugriff auf Elemente ist sequentiell
  - ▼ Vorgänger eines Elements nur umständlich zu ermitteln
  - ▼ Extra Speicherplatzbedarf zur Verkettung

- *Sentinel* (Marke bzw. Wächter):  
**Dummy-Knoten**, der den Umgang mit Listen erleichtert d.h: Grenzfälle werden entschärft  
z.B.:
  - Kennzeichnung des Listenendes
  - Einführen eines speziellen Anfangsknotens,
    - um Informationen über die Liste zu verwalten
    - um das Entfernen des ersten Elements für den Fall, dass mehrere externe Zeiger auf den Listenanfang verweisen, zu vereinfachen

Das asymptotische Laufzeitverhalten wird durch die Verwendung von *Sentinels* nicht beeinflusst. Die effektive Laufzeit wird verbessert!