

# Informatik II

## Übung 7

Giuseppe Accaputo, Felix Friedrich, Patrick Gruntz, Tobias Klenze, Max Rossmannek, David Sidler, Thilo Weghorn

FS 2017

# Heutiges Programm

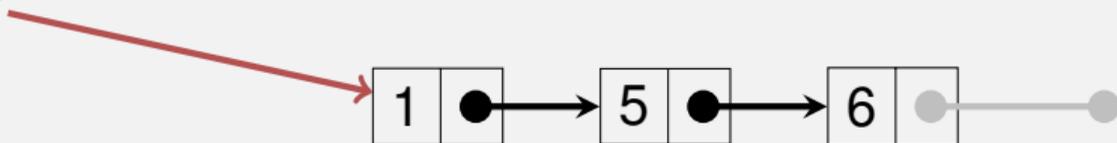
- 1 Wiederholung: Stack
- 2 Queue
- 3 Allgemeiner Zirkulärer Buffer

# Implementation Push in Java

```
class Stack{  
  ListNode top_node;  
  void push (int value){  
    top_node = new ListNode (value, top_node);  
  }  
}
```

push(6);

top\_node



# Implementation Push in Java

```
class Stack{  
  ListNode top_node;  
  void push (int value){  
    top_node = new ListNode (value, top_node);  
  }  
}
```

`push(6);`

`top_node`



# Implementation Push in Java

```
class Stack{  
  ListNode top_node;  
  void push (int value){  
    top_node = new ListNode (value, top_node);  
  }  
}
```

`push(6);`

`top_node`

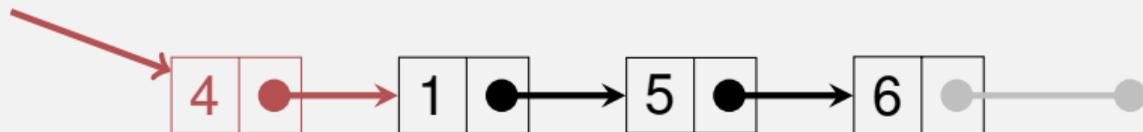


# Implementation Push in Java

```
class Stack{  
  ListNode top_node;  
  void push (int value){  
    top_node = new ListNode (value, top_node);  
  }  
}
```

push(6);

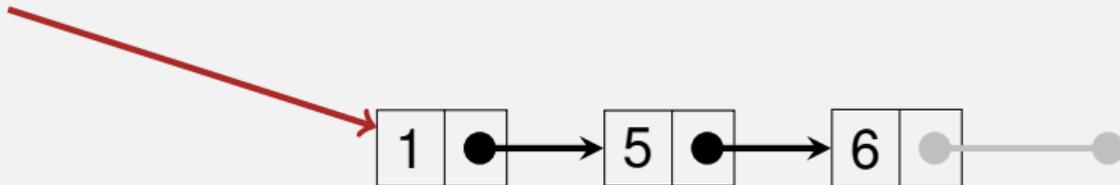
top\_node



# Implementation Pop in Java

```
int pop()  
{  
    assert (!empty());  
    ListNode p = top_node;  
    top_node = top_node.next;  
    return p.value;  
}
```

top\_node



# Implementation Pop in Java

```
int pop()
{
    assert (!empty());
    ListNode p = top_node;
    top_node = top_node.next;
    return p.value;
}
```

top\_node

p

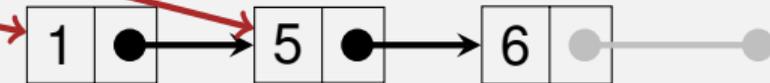


# Implementation Pop in Java

```
int pop()
{
    assert (!empty());
    ListNode p = top_node;
    top_node = top_node.next;
    return p.value;
}
```

top\_node

p

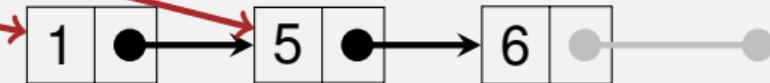


# Implementation Pop in Java

```
int pop()
{
    assert (!empty());
    ListNode p = top_node;
    top_node = top_node.next;
    return p.value;
}
```

top\_node

p



# Implementation Pop in Java

```
int pop()
{
    assert (!empty());
    ListNode p = top_node;
    top_node = top_node.next;
    return p.value;
}
```

top\_node

p



# Queue (Schlange / Warteschlange / Fifo)

Queue ist ein ADT mit folgenden Operationen:

# Queue (Schlange / Warteschlange / Fifo)

Queue ist ein ADT mit folgenden Operationen:

- **enqueue** $(x, Q)$ : fügt  $x$  am Ende der Schlange an.

# Queue (Schlange / Warteschlange / Fifo)

Queue ist ein ADT mit folgenden Operationen:

- **enqueue**( $x, Q$ ): fügt  $x$  am Ende der Schlange an.
- **dequeue**( $Q$ ): entfernt  $x$  vom Beginn der Schlange und gibt  $x$  zurück (**null** sonst.)

# Queue (Schlange / Warteschlange / Fifo)

Queue ist ein ADT mit folgenden Operationen:

- **enqueue**( $x, Q$ ): fügt  $x$  am Ende der Schlange an.
- **dequeue**( $Q$ ): entfernt  $x$  vom Beginn der Schlange und gibt  $x$  zurück (**null** sonst.)
- **head**( $Q$ ): liefert das Objekt am Beginn der Schlange zurück (**null** sonst.)

# Queue (Schlange / Warteschlange / Fifo)

Queue ist ein ADT mit folgenden Operationen:

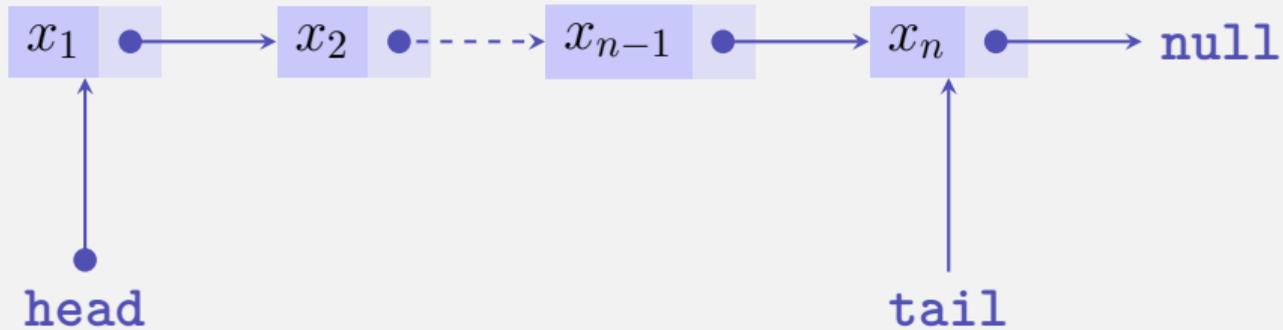
- **enqueue**( $x, Q$ ): fügt  $x$  am Ende der Schlange an.
- **dequeue**( $Q$ ): entfernt  $x$  vom Beginn der Schlange und gibt  $x$  zurück (**null** sonst.)
- **head**( $Q$ ): liefert das Objekt am Beginn der Schlange zurück (**null** sonst.)
- **empty**( $Q$ ): liefert **true** wenn Queue leer, sonst **false**.

# Queue (Schlange / Warteschlange / Fifo)

Queue ist ein ADT mit folgenden Operationen:

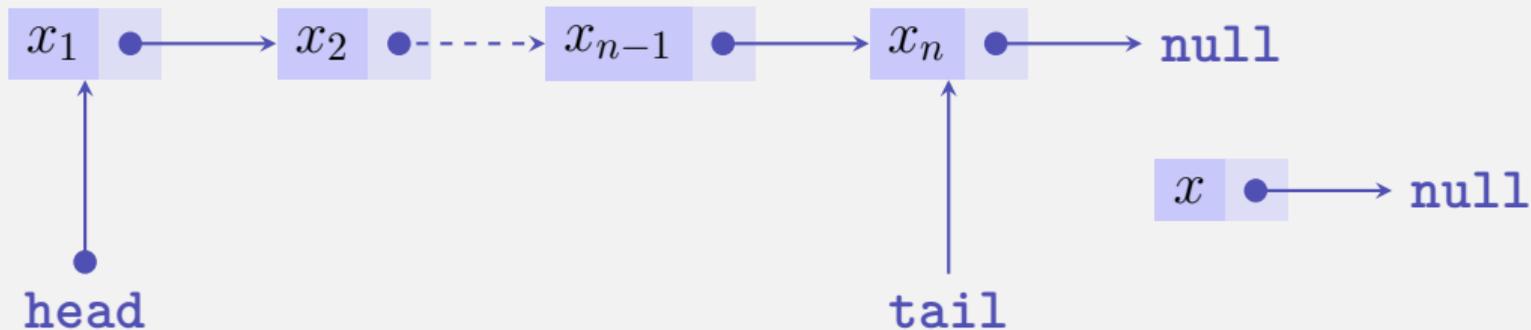
- **enqueue**( $x, Q$ ): fügt  $x$  am Ende der Schlange an.
- **dequeue**( $Q$ ): entfernt  $x$  vom Beginn der Schlange und gibt  $x$  zurück (**null** sonst.)
- **head**( $Q$ ): liefert das Objekt am Beginn der Schlange zurück (**null** sonst.)
- **empty**( $Q$ ): liefert **true** wenn Queue leer, sonst **false**.
- **emptyQueue**(): liefert leere Queue zurück.

# Queue (FIFO)



`enqueue( $x, S$ ):`

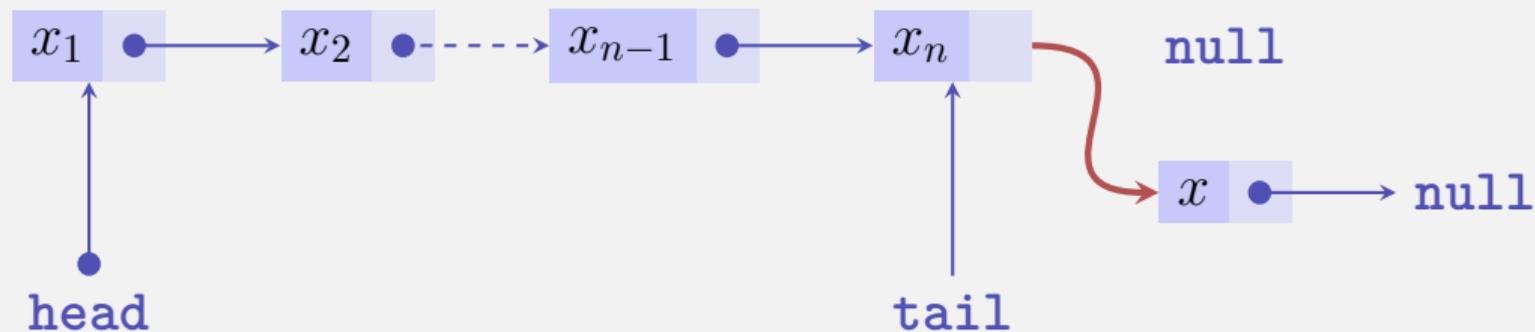
# Queue (FIFO)



`enqueue`( $x, S$ ):

- 1 Erzeuge neues Listenelement mit  $x$  und Referenz auf `null`.

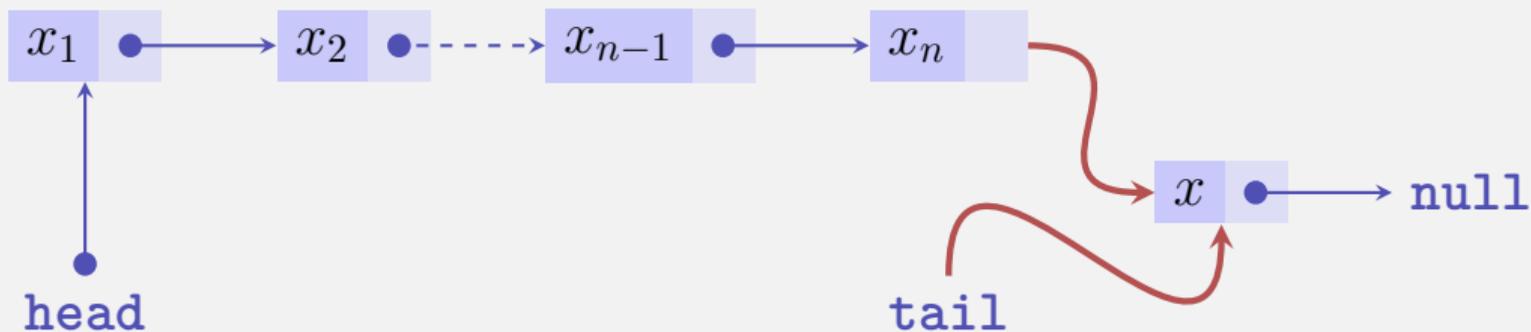
# Queue (FIFO)



`enqueue( $x, S$ ):`

- 1 Erzeuge neues Listenelement mit  $x$  und Referenz auf `null`.
- 2 Wenn `tail`  $\neq$  `null`, setze `tail.next` auf den Knoten mit  $x$ .

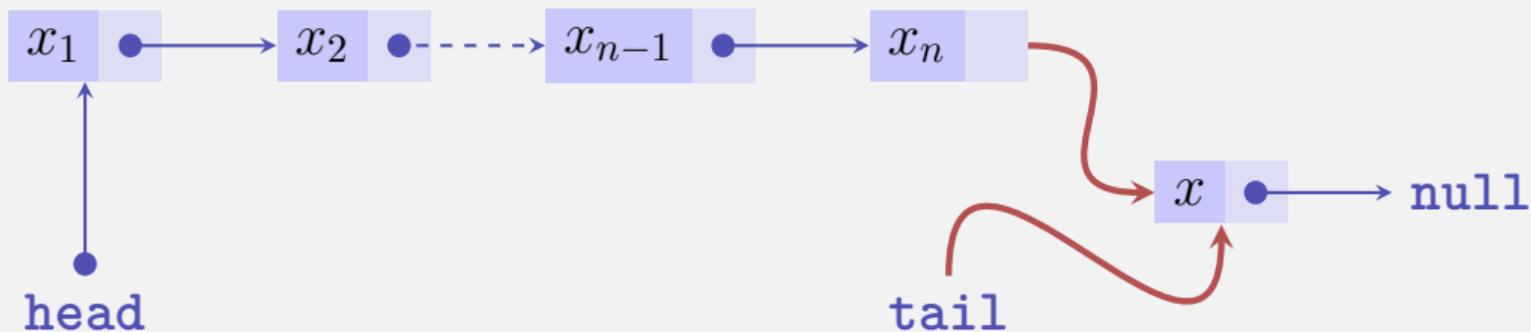
# Queue (FIFO)



**enqueue**( $x, S$ ):

- 1 Erzeuge neues Listenelement mit  $x$  und Referenz auf **null**.
- 2 Wenn **tail**  $\neq$  **null**, setze **tail.next** auf den Knoten mit  $x$ .
- 3 Setze **tail** auf den Knoten mit  $x$ .

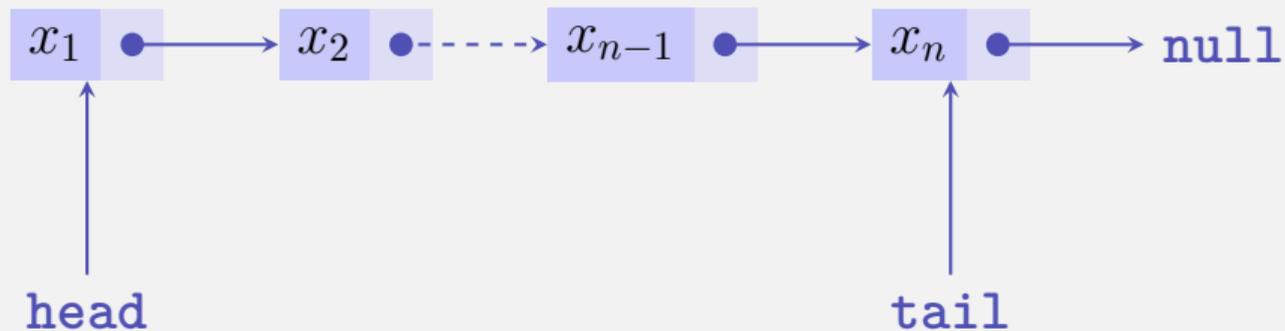
# Queue (FIFO)



`enqueue( $x, S$ ):`

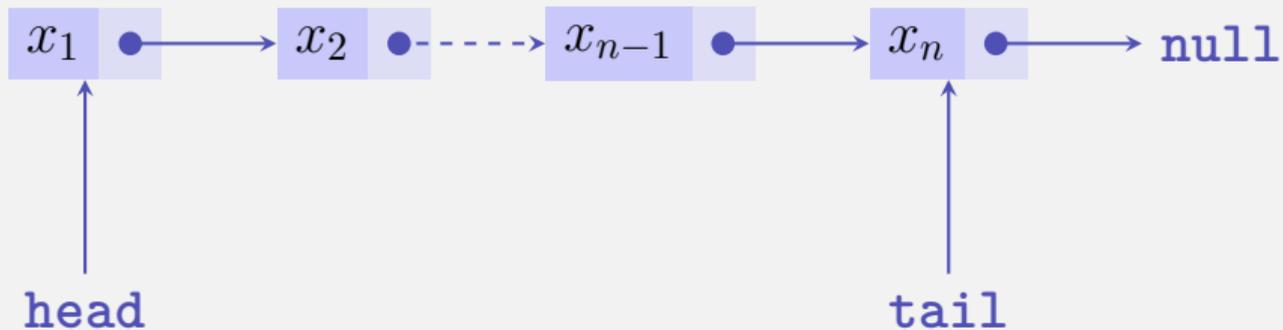
- 1 Erzeuge neues Listenelement mit  $x$  und Referenz auf **null**.
- 2 Wenn **tail**  $\neq$  **null**, setze **tail.next** auf den Knoten mit  $x$ .
- 3 Setze **tail** auf den Knoten mit  $x$ .
- 4 Ist **head** = **null**, dann setze **head** auf **tail**.

# Invarianten!



Mit dieser Implementation gilt

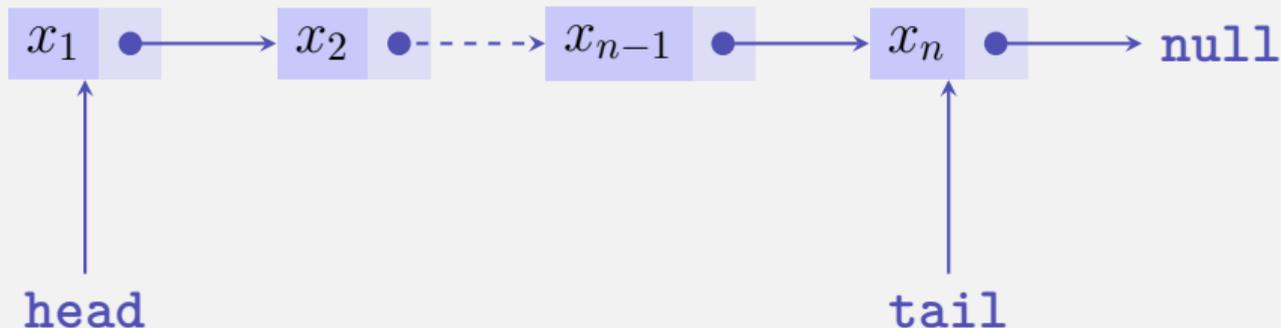
# Invarianten!



Mit dieser Implementation gilt

- entweder `head = tail = null`,

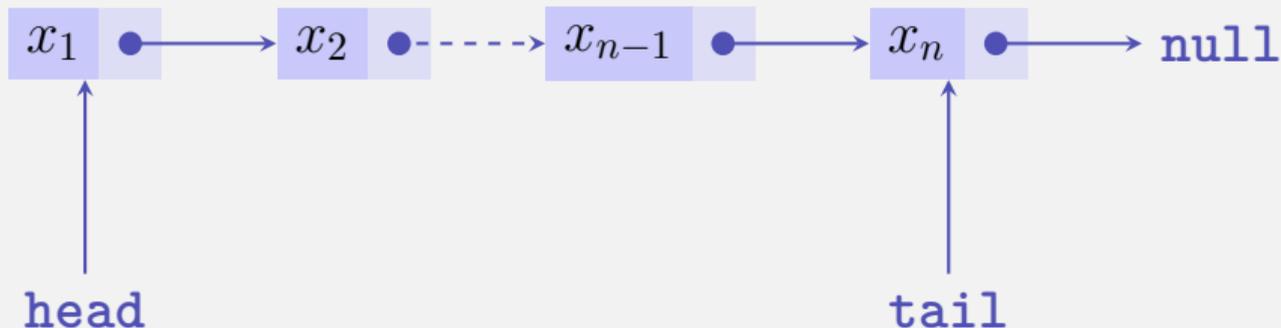
# Invarianten!



Mit dieser Implementation gilt

- entweder `head = tail = null`,
- oder `head = tail  $\neq$  null` und `head.next = null`

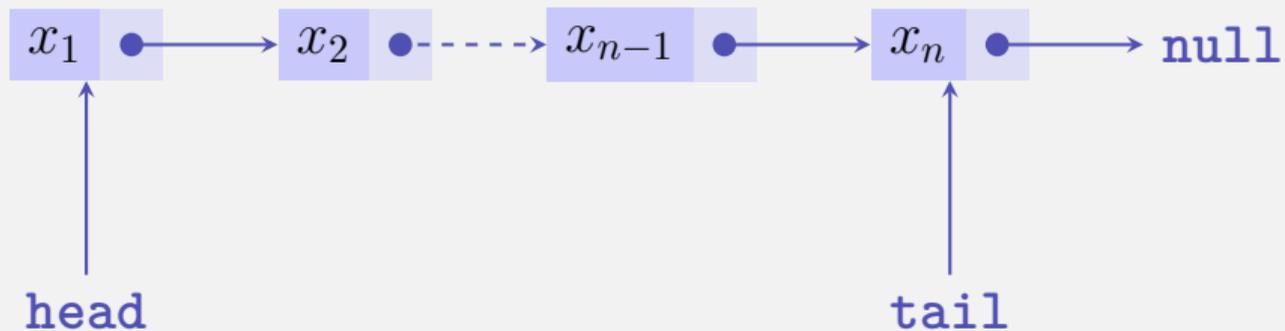
# Invarianten!



Mit dieser Implementation gilt

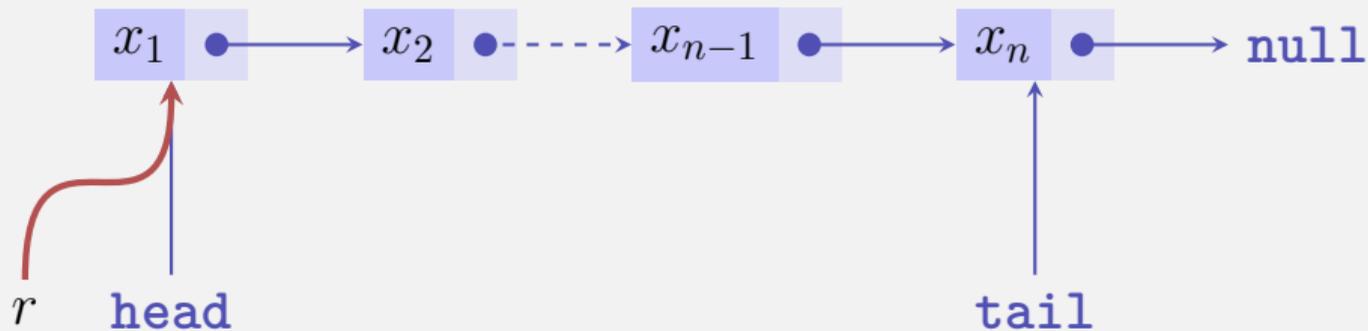
- entweder `head = tail = null`,
- oder `head = tail  $\neq$  null` und `head.next = null`
- oder `head  $\neq$  null` und `tail  $\neq$  null` und `head  $\neq$  tail` und `head.next  $\neq$  null`.

# Implementation Queue



`dequeue(S):`

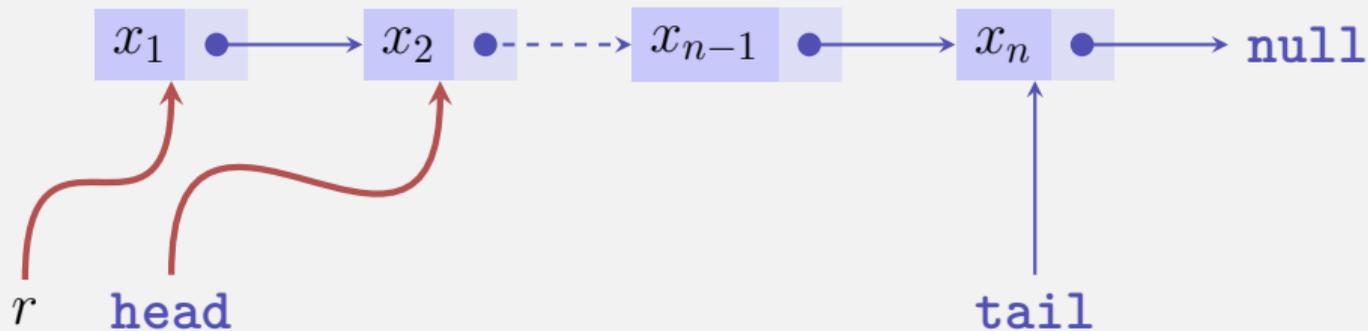
# Implementation Queue



`dequeue(S)`:

- 1 Merke Referenz von `head` in  $r$ . Wenn  $r = null$ , gib  $r$  zurück.

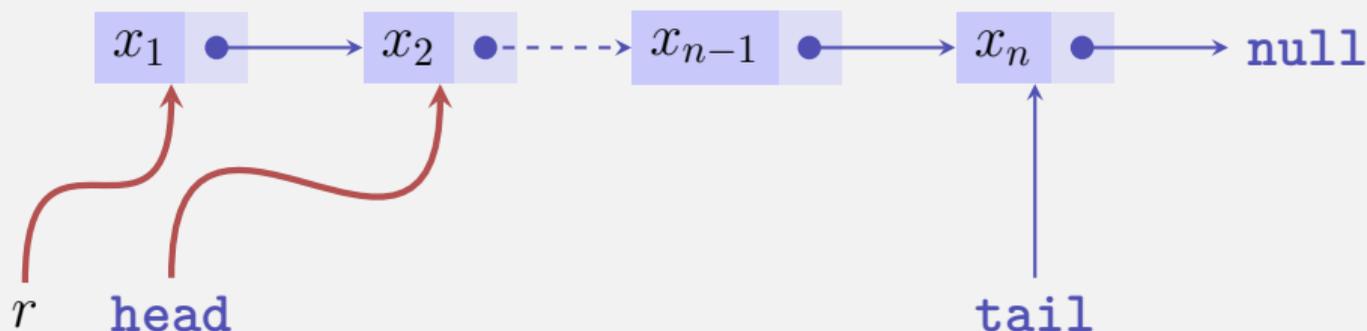
# Implementation Queue



`dequeue(S)`:

- 1 Merke Referenz von `head` in `r`. Wenn `r = null`, gib `r` zurück.
- 2 Setze den Referenz von `head` auf `head.next`.

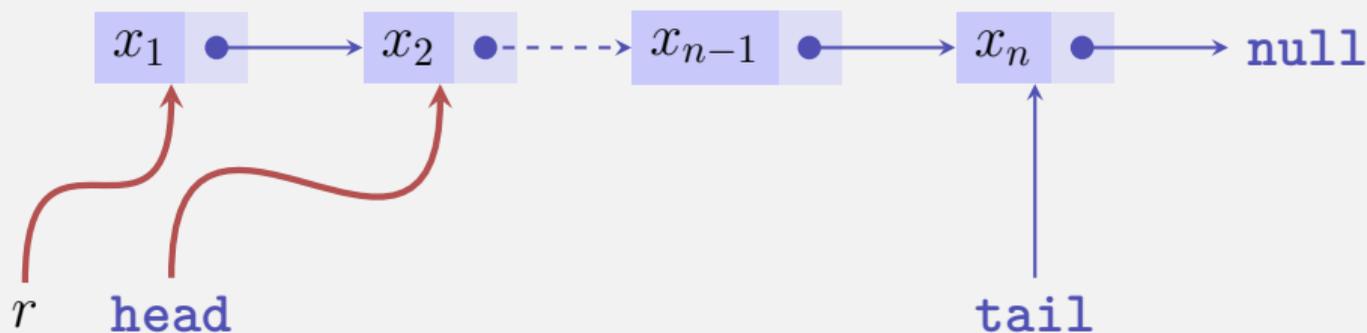
# Implementation Queue



`dequeue(S)`:

- 1 Merke Referenz von `head` in  $r$ . Wenn  $r = \text{null}$ , gib  $r$  zurück.
- 2 Setze den Referenz von `head` auf `head.next`.
- 3 Ist nun `head = null`, dann setze `tail` auf `null`.

# Implementation Queue



`dequeue(S)`:

- 1 Merke Referenz von `head` in  $r$ . Wenn  $r = \text{null}$ , gib  $r$  zurück.
- 2 Setze den Referenz von `head` auf `head.next`.
- 3 Ist nun `head = null`, dann setze `tail` auf `null`.
- 4 Gib den Wert von  $r$  zurück.

# Analyse

Jede der Operationen `enqueue`, `dequeue`, `head` und `empty` auf der Queue ist in  $\mathcal{O}(1)$  Schritten ausführbar.

# Andere Variante mit begrenztem Speicherplatz

Zirkulärer FIFO<sup>1</sup>-Buffer mit Kapazität  $n > 0$ , welcher stets bis zu  $n$  Datenpunkte vorhalten und in der Einfügereihenfolge zurückgeben kann.

---

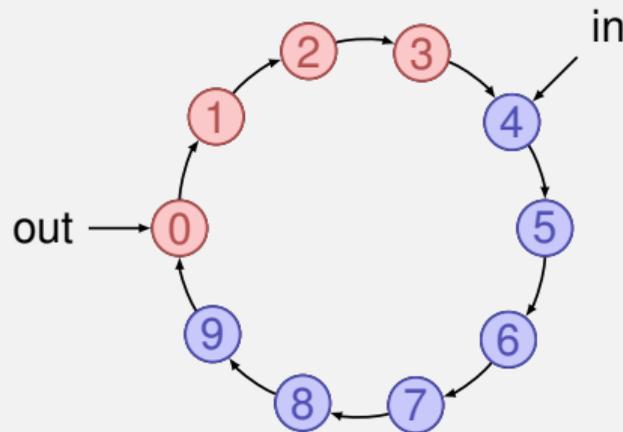
<sup>1</sup>First-In-First-Out

# Interface

```
public class CircularBuffer {  
    // Konstruktor: zirkulaerer Buffer mit Kapazit\="{a}t n  
    public CircularBuffer(int n);  
    // post: Rueckgabe ob kein Element (mehr) im Buffer  
    public boolean empty();  
    // post: Rueckgabe ob kein Platz mehr im Buffer  
    public boolean full ();  
    // pre: !empty()  
    // post: Rueckgabe des zuerst gespeicherten Elements.  
    public double get ();  
    // pre: ! full ()  
    // post: Element ablegen  
    public void put(double x);  
}
```

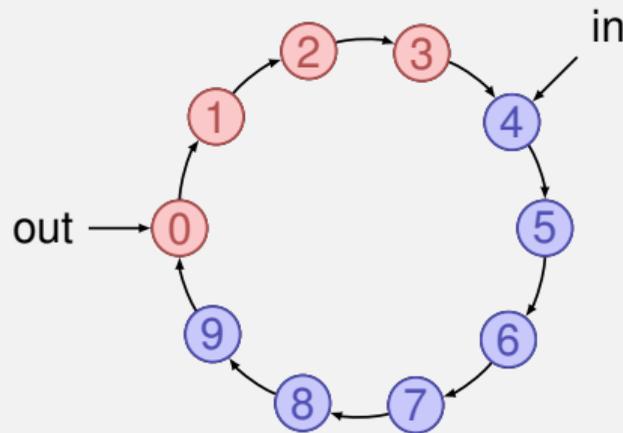
# Allgemeiner zirkulärer Buffer

```
public class CircularBuffer {  
    private double data []; // Puffer  
    private int in = 0; // in-Position  
    private int out = 0; // out position  
  
    // Konstruktor  
    CircularBuffer(int n) {  
        data = new double[n+1]; // warum nicht n?  
    }  
  
    ...  
}
```



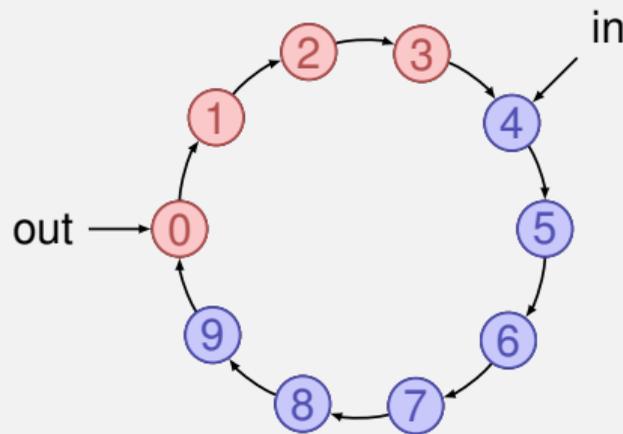
# Allgemeiner zirkulärer Buffer

```
public class CircularBuffer {  
    ...  
    // post: Rueckgabe ob Buffer leer  
    boolean empty(){  
        return in == out;  
    }  
    // post: Rueckgabe ob Buffer voll  
    boolean full(){  
        return (in+1) % data.length == out;  
    }  
    ...  
}
```



# Allgemeiner zirkulärer Buffer

```
...  
// pre: ! full ()  
// post: Element ablegen  
public void put(double x){  
    assert (! full ());  
    data[in] = x;  
    in = (in + 1) % data.length;  
}  
// pre: !empty()  
// post: Rueckgabe des zuerst gespeicherten Elements.  
public double get(){  
    assert (!empty());  
    double x = data[out];  
    out = (out + 1) % data.length;  
    return x;  
}
```



Fragen oder Anregungen?