

# Algoritmer og Datastrukturer 1

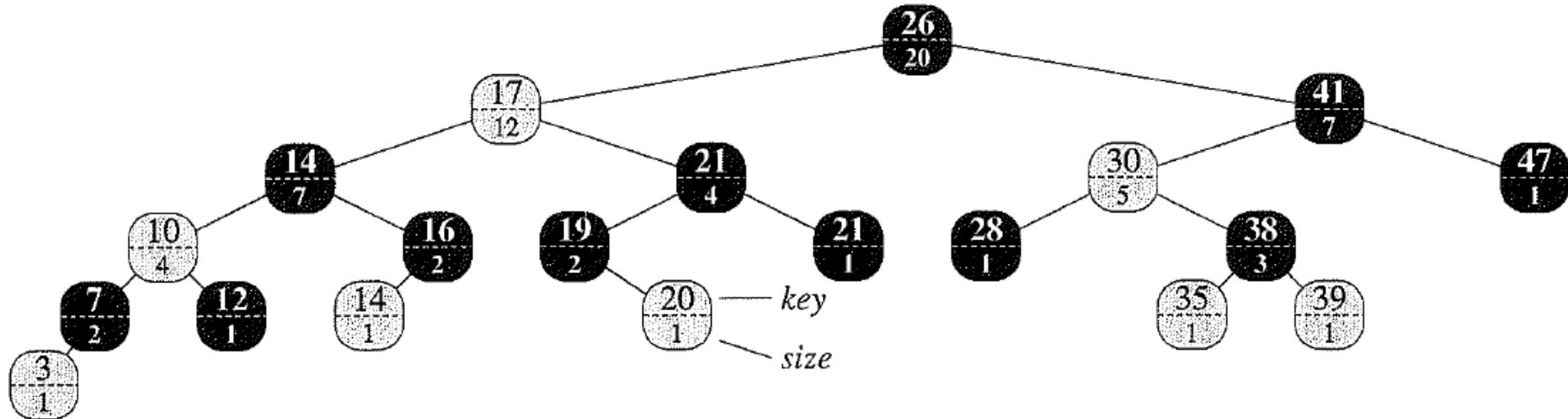
Gerth Stølting Brodal

**Dynamisk Rang & Interval Træer [CLRS, kapitel 14]**



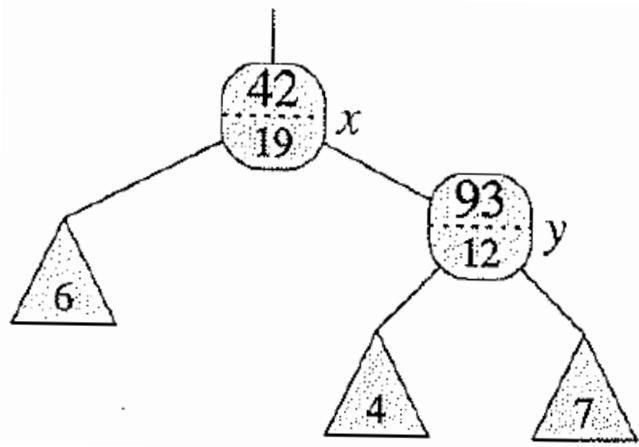
AARHUS UNIVERSITET

# Dynamisk Rang

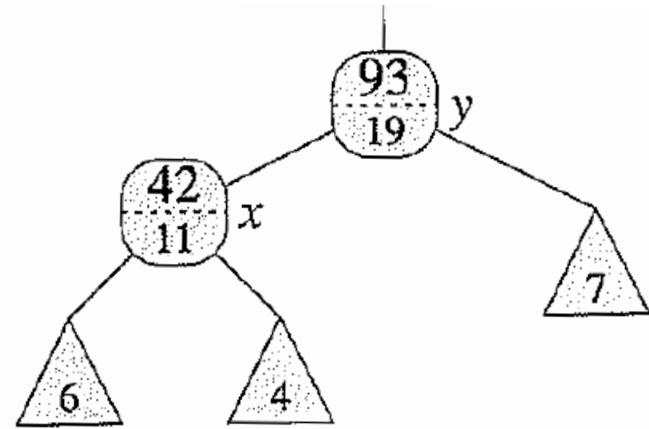


- Find det  $i$ 'te mindste, indsættelser, slettelser
- Vedligehold i rød-sort søgetræ
- Udvid hver knude med **størrelse af undertræerne**

# Dynamisk Rang

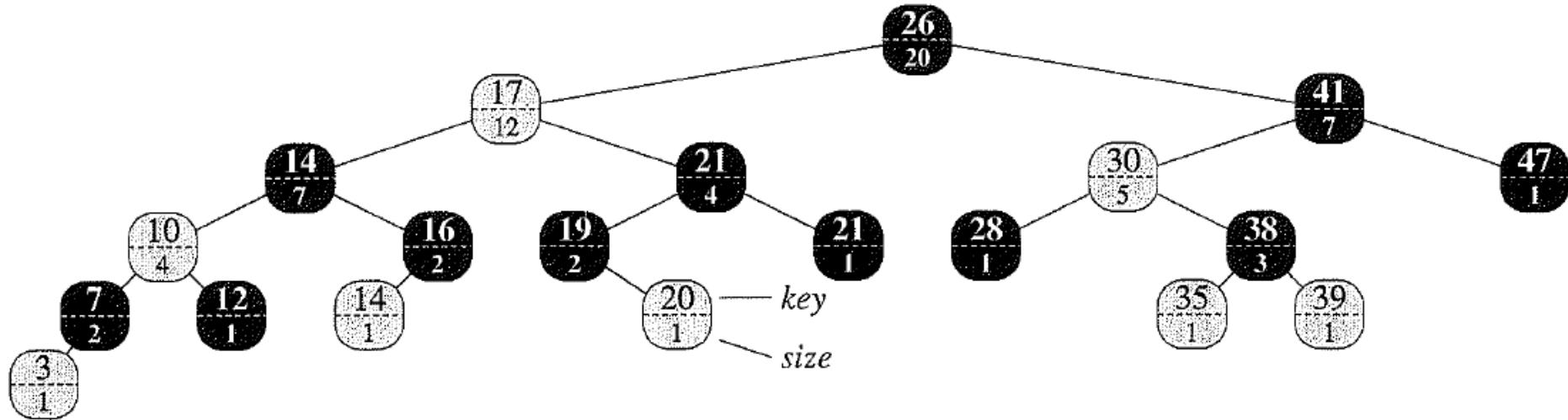


LEFT-ROTATE( $T, x$ )  
.....  
RIGHT-ROTATE( $T, y$ )



- Indsættelse/slettelse: opdater **size** på stien til roden
- Under rebalancering af det rød-sorte træ, vedligehold **size** under rotationer

# Dynamisk Rang



OS-RANK( $T, x$ )

```

1   $r = x.left.size + 1$ 
2   $y = x$ 
3  while  $y \neq T.root$ 
4    if  $y == y.p.right$ 
5       $r = r + y.p.left.size + 1$ 
6     $y = y.p$ 
7  return  $r$ 
```

OS-SELECT( $x, i$ )

```

1   $r = x.left.size + 1$ 
2  if  $i == r$ 
3    return  $x$ 
4  elseif  $i < r$ 
5    return OS-SELECT( $x.left, i$ )
6  else return OS-SELECT( $x.right, i - r$ )
```

# Dynamisk Rang

**Select( $S, i$ )**

**Rank( $S, x$ )**

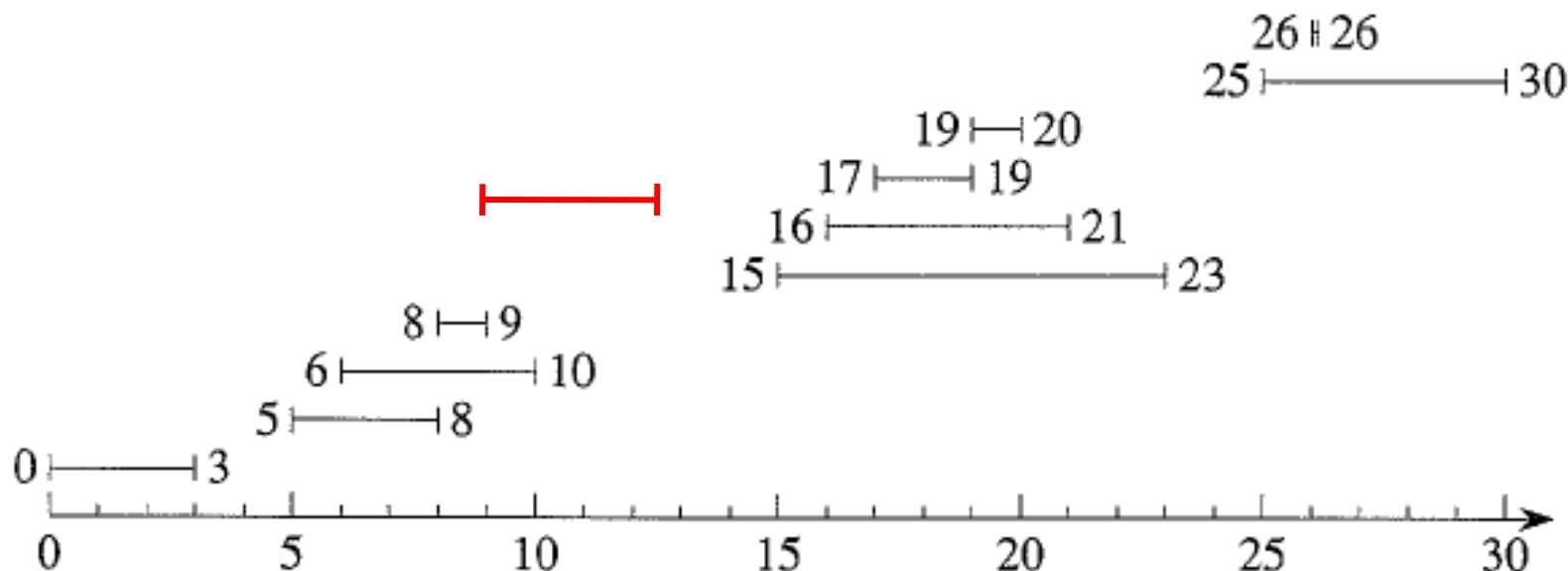
**Insert( $S, x$ )**

**Delete( $S, x$ )**

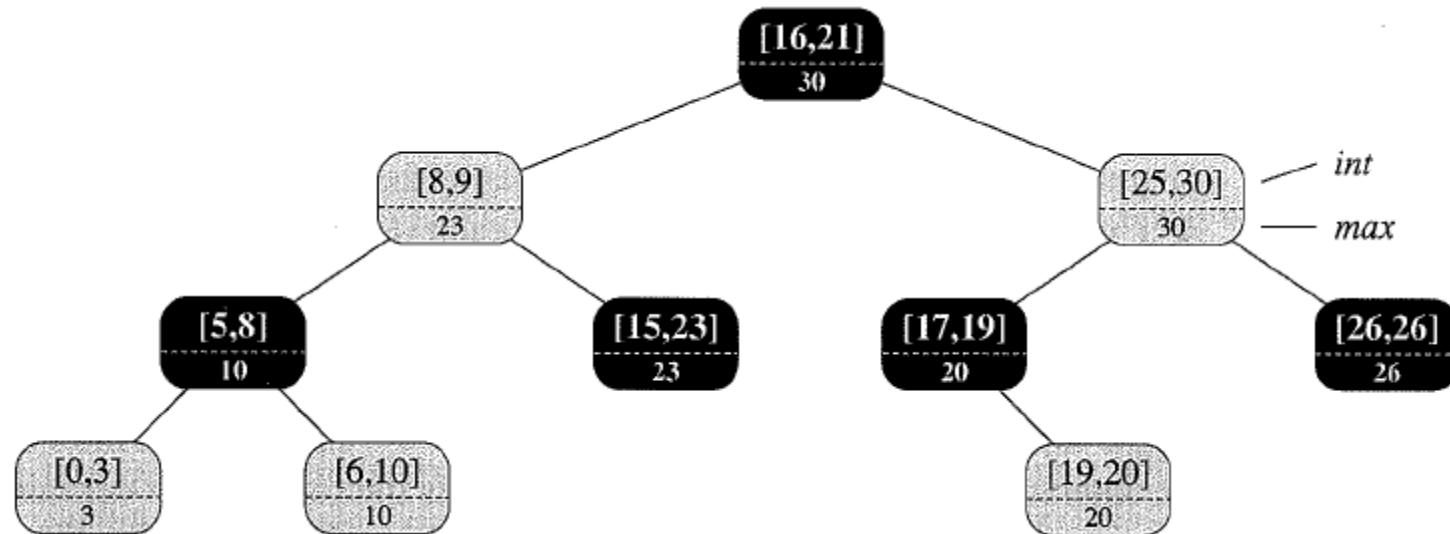
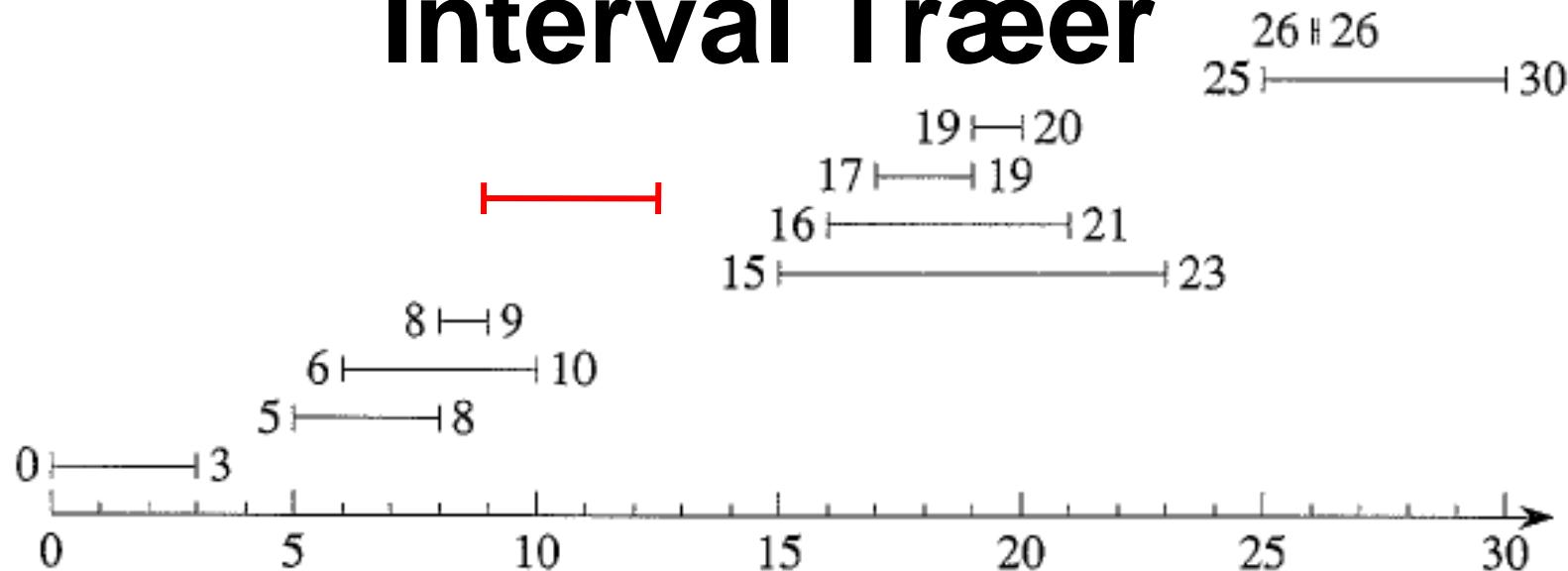
$O(\log n)$

# Interval Træer

- Vedligehold en mængde af intervaller
- Indsæt og slet indsatte intervaller
- Find et interval der overlapper med et givet **interval**



# Interval Træer

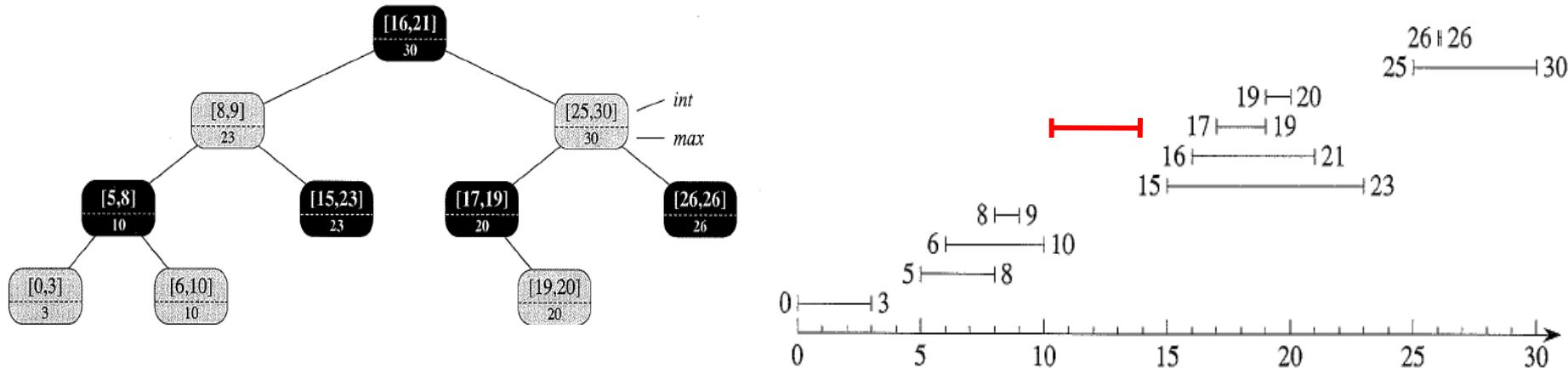


- Søgetræ over intervallernes **venstre endepunkt**
- Hver knude gemmer yderligere **maximum højre endepunkt** for et interval i undertræet

# Interval Træer

INTERVAL-SEARCH( $T, i$ )

```
1  $x = T.root$ 
2 while  $x \neq T.nil$  and  $i$  does not overlap  $x.int$ 
3     if  $x.left \neq T.nil$  and  $x.left.max \geq i.low$ 
4          $x = x.left$ 
5     else  $x = x.right$ 
6 return  $x$ 
```



# Interval Træer

**Search( $T, i$ )**

**Insert( $T, i$ )**

**Delete( $T, i$ )**

$O(\log n)$