

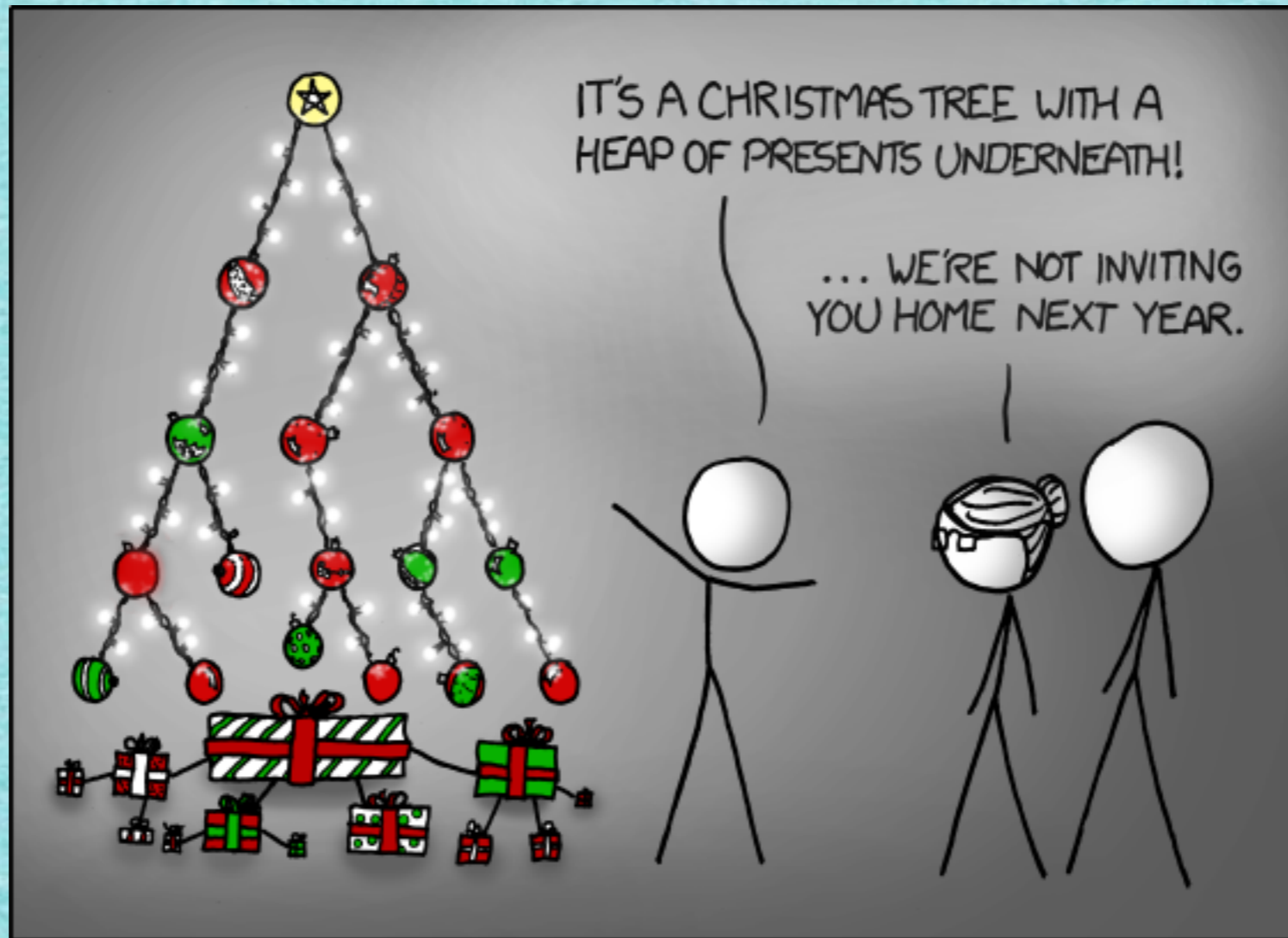
8	9	10	11	12	13	14	15	16
...	1	2	2	3	1	2	3	6
k								
2	3	4	5					
4	5	7	...	1	2	3		
i				R				



Kapitel 5: Sortieren

*Algorithmen und Datenstrukturen
WS 2020/21*

Prof. Dr. Sándor Fekete





Wer ist eigentlich dieser knut?

Knut hat in Schweden eine fast 1.000 Jahre alte Tradition. Der **13.1.**, der St.-Knuts-Tag, hat seinen Namen von Knut IV., einem König, der von Weihnachten nicht genug bekommen konnte. Also hat er das **Fest auf 20 Tage verlängert**. Seitdem endet es jedes Jahr mit dem Knut-Tag, an dem wir **abschmücken und Platz für Neues schaffen**.



Donald Knuth



Knuth in 2005

Born

Donald Ervin Knuth
January 10, 1938 (age 83)
[Milwaukee, Wisconsin, U.S.](#)



THE CLASSIC WORK
NEWLY UPDATED AND REVISED

The Art of Computer Programming

VOLUME 3

Sorting and Searching
Second Edition

DONALD E. KNUTH

Donald Knuth



Knuth in 2005

Born

Donald Ervin Knuth
January 10, 1938 (age 83)
Milwaukee, Wisconsin, U.S.

THE CLASSIC WORK
NEWLY UPDATED AND REVISED

The Art of Computer Programming

VOLUME 3

Sorting and Searching
Second Edition

DONALD E. KNUTH

Donald Knuth



Knuth in 2005

Born

Donald Ervin Knuth
January 10, 1938 (age 83)
Milwaukee, Wisconsin, U.S.

5.1 Aufgabenstellung

Sortieren von Objekten

Sortieren von Objekten

Gegeben:

Sortieren von Objekten

Gegeben: n Objekte unterschiedlicher Größe

Sortieren von Objekten

Gegeben: n Objekte unterschiedlicher Größe

23 17 13 19 33 28 15

Sortieren von Objekten

Gegeben: n Objekte unterschiedlicher Größe

23 17 13 19 33 28 15

Gesucht:

Sortieren von Objekten

Gegeben: n Objekte unterschiedlicher Größe

23 17 13 19 33 28 15

Gesucht: Eine Sortierung nach Größe

Sortieren von Objekten

Gegeben: n Objekte unterschiedlicher Größe

13 15 17 19 23 28 33

Gesucht: Eine Sortierung nach Größe

Sortieren von Objekten

Gegeben: n Objekte unterschiedlicher Größe

23 17 13 19 33 28 15

Gesucht: Eine Sortierung nach Größe

Sortieren von Objekten

Gegeben: n Objekte unterschiedlicher Größe

23 17 19 33 28 15
13

Gesucht: Eine Sortierung nach Größe

Sortieren von Objekten

Gegeben: n Objekte unterschiedlicher Größe

23 17 19 33 28
13 15

Gesucht: Eine Sortierung nach Größe

Sortieren von Objekten

Gegeben: n Objekte unterschiedlicher Größe

23 19 33 28
13 15 17

Gesucht: Eine Sortierung nach Größe

Sortieren von Objekten

Gegeben: n Objekte unterschiedlicher Größe

23 33 28
13 15 17 19

Gesucht: Eine Sortierung nach Größe

Sortieren von Objekten

Gegeben: n Objekte unterschiedlicher Größe

33 28
13 15 17 19 23

Gesucht: Eine Sortierung nach Größe

Sortieren von Objekten

Gegeben: n Objekte unterschiedlicher Größe

33
13 15 17 19 23 28

Gesucht: Eine Sortierung nach Größe

Sortieren von Objekten

Gegeben: n Objekte unterschiedlicher Größe

13 15 17 19 23 28 33

Gesucht: Eine Sortierung nach Größe

Sortieren von Objekten

Gegeben: n Objekte unterschiedlicher Größe

13 15 17 19 23 28 33

Sortieren von Objekten

Gegeben: n Objekte unterschiedlicher Größe

13 15 17 19 23 28 33

Zahl der Vergleiche:

Sortieren von Objekten

Gegeben: n Objekte unterschiedlicher Größe

13 15 17 19 23 28 33

Zahl der Vergleiche:

$O(n^2)$

Sortieren von Objekten

Gegeben: n Objekte unterschiedlicher Größe

13 15 17 19 23 28 33

Zahl der Vergleiche:

$O(n^2)$

„Geht's nicht noch etwas schneller?“

Sortieren von Objekten

Gegeben: n Objekte unterschiedlicher Größe

13 15 17 19 23 28 33

Zahl der Vergleiche:

„Geht's nicht noch etwas schneller?“

Sortieren von Objekten

Gegeben: n Objekte unterschiedlicher Größe

13 15 17 19 23 28 33

Zahl der Vergleiche:

Sortieren von Objekten

Gegeben: n Objekte unterschiedlicher Größe

13 15 17 19 23 28 33

Zahl der Vergleiche:

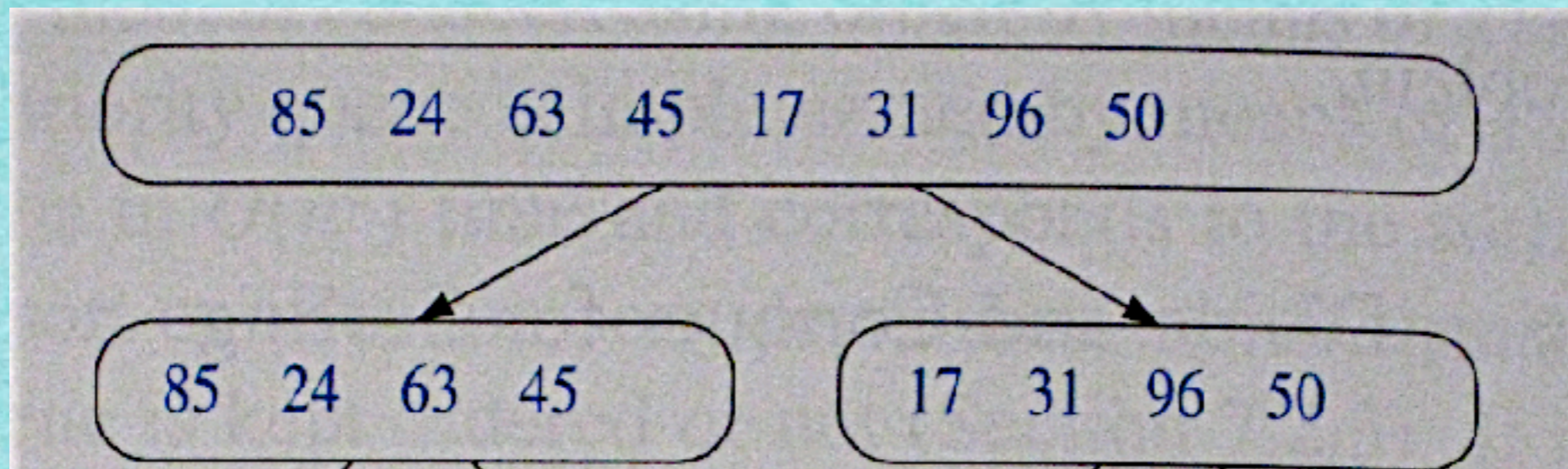
$O(n \log n)$

5.2 Mergesort

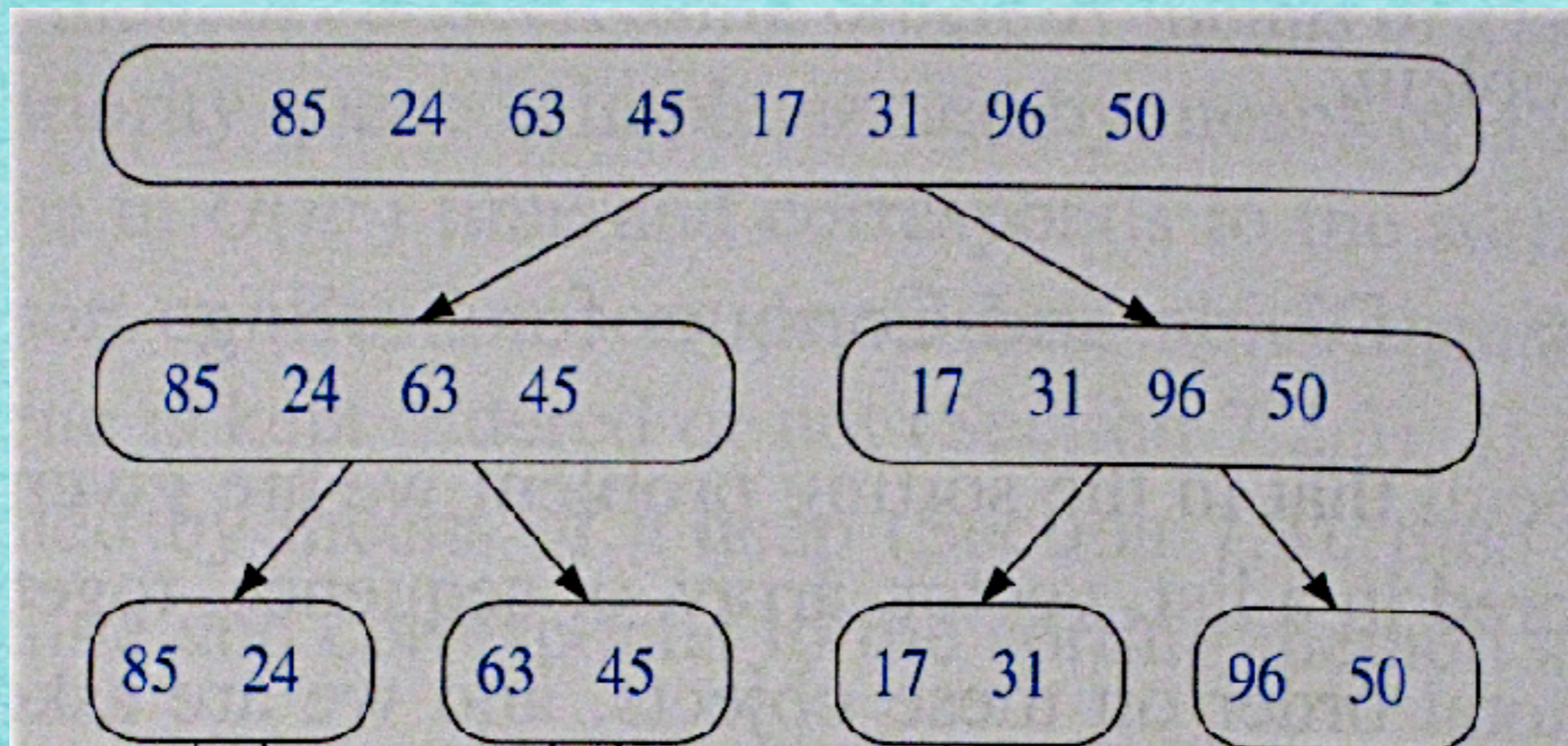
5.2 Mergesort

85 24 63 45 17 31 96 50

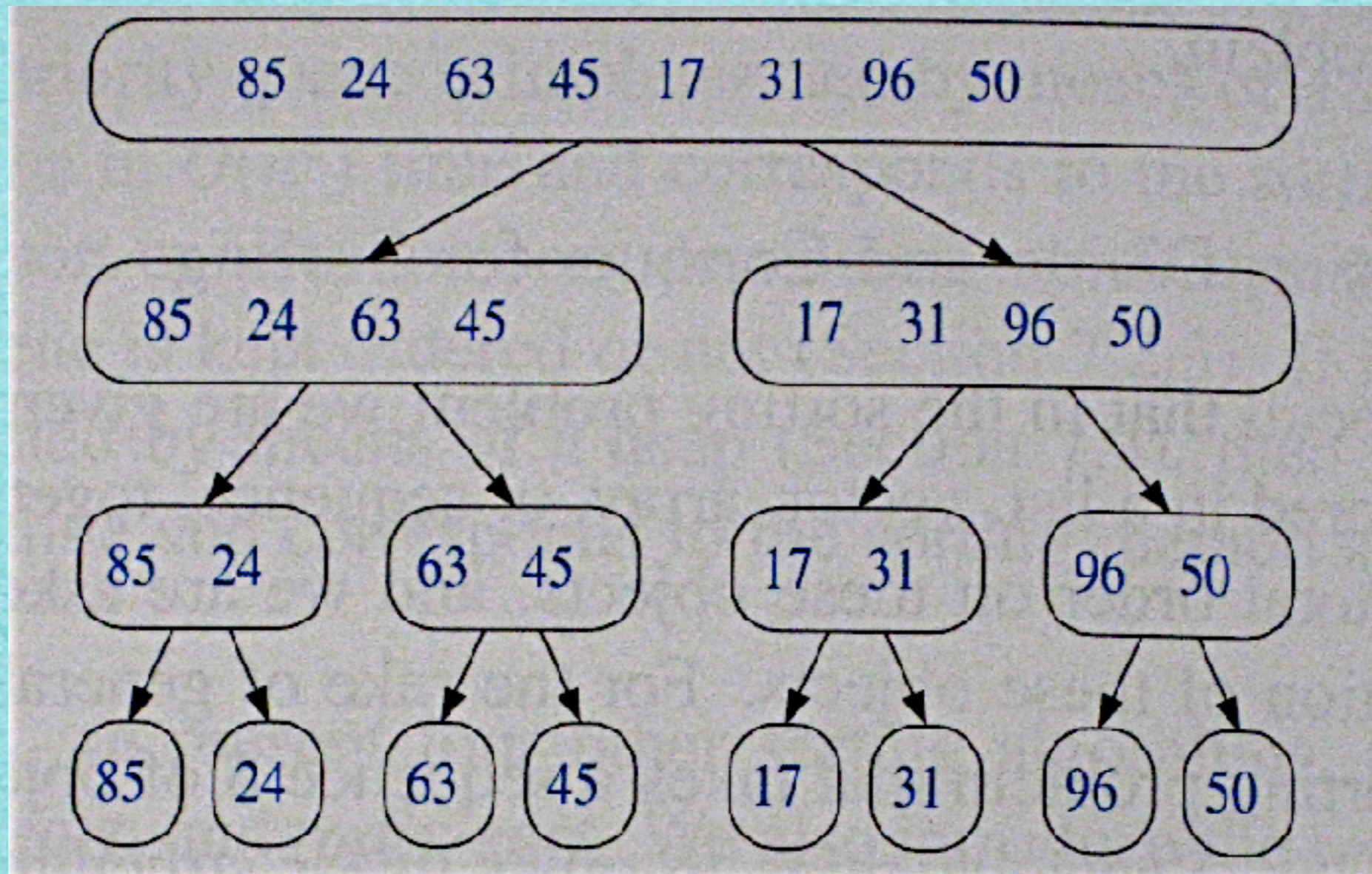
5.2 Mergesort



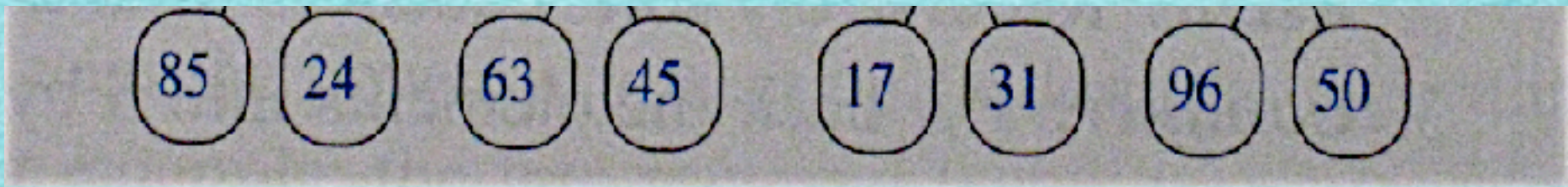
5.2 Mergesort



5.2 Mergesort

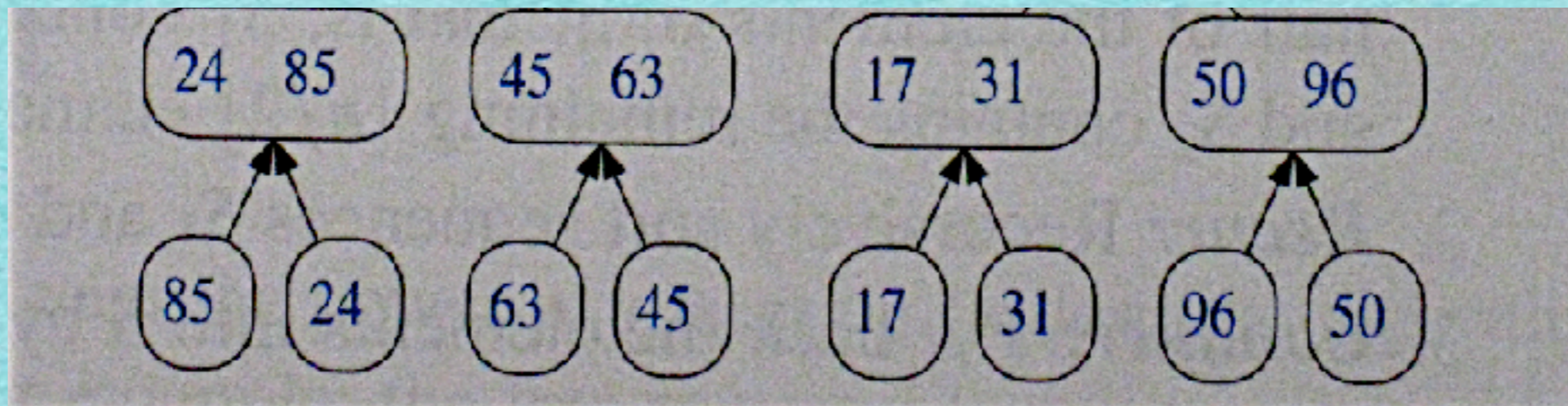


5.2 Mergesort

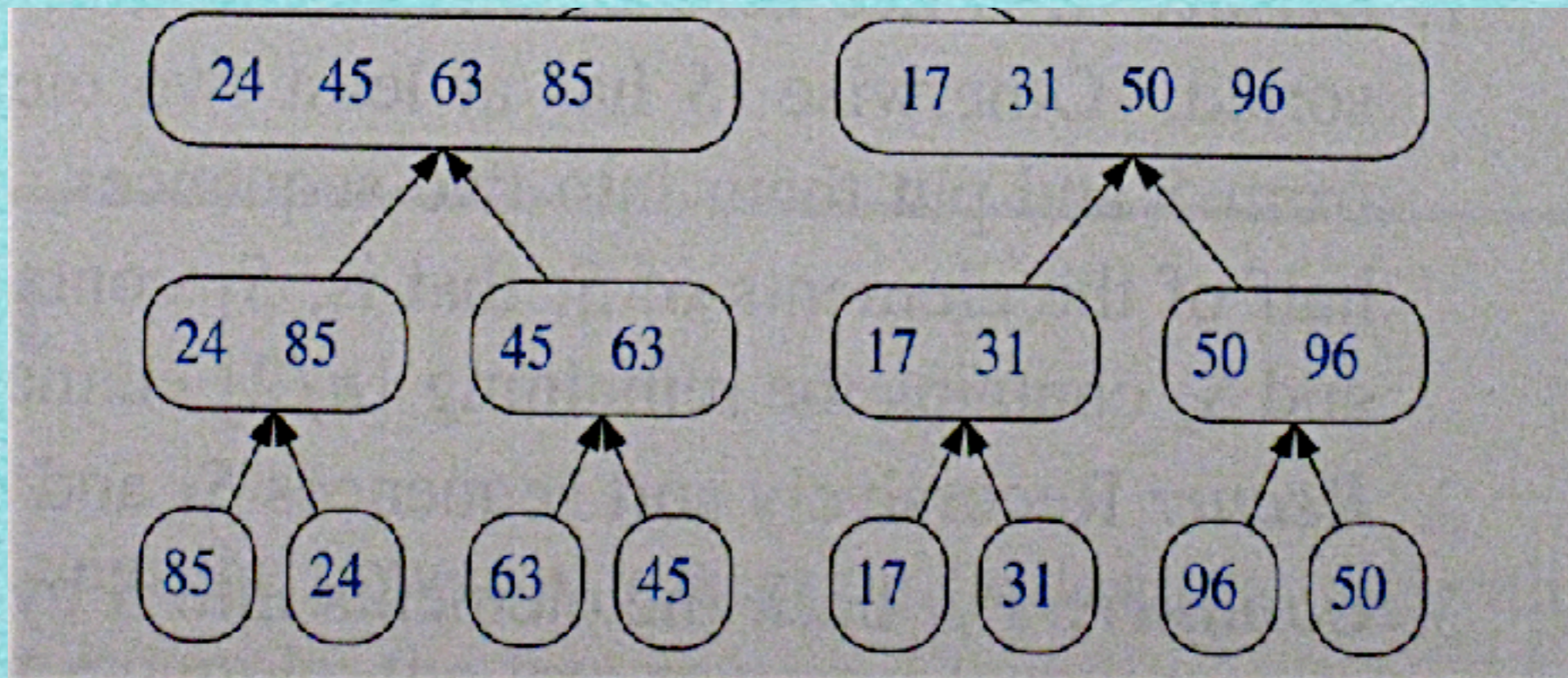


85 24 63 45 17 31 96 50

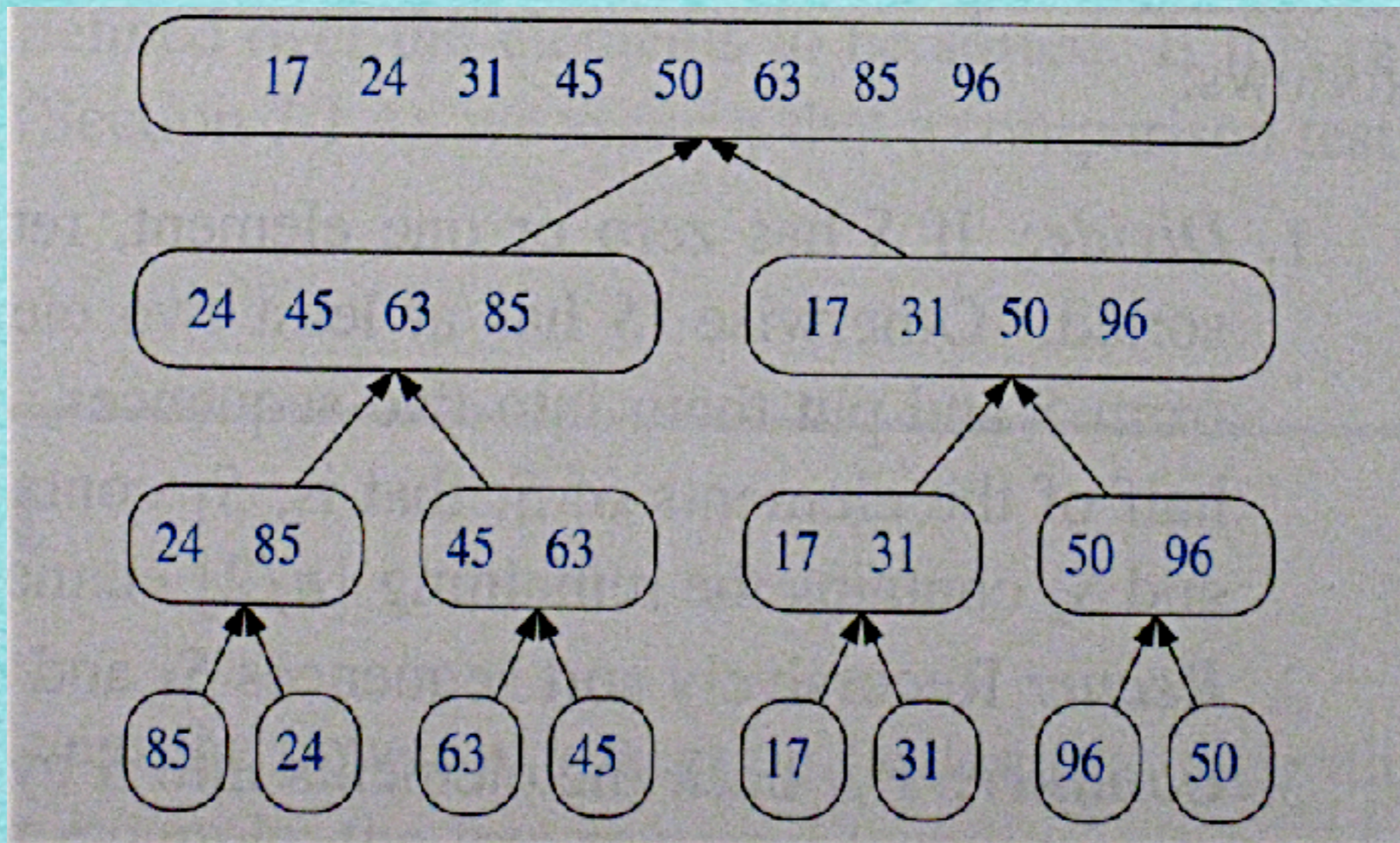
5.2 Mergesort



5.2 Mergesort



5.2 Mergesort



5.2.2 Algorithmische Beschreibung

Algorithmus 5.1



5.2.2 Algorithmische Beschreibung

Algorithmus 5.1

INPUT: Subarray von $A=[1,\dots,n]$,

5.2.2 Algorithmische Beschreibung

Algorithmus 5.1

INPUT: Subarray von $A=[1,\dots,n]$,
der bei Index p beginnt und bei Index r endet, d.h. $A[p,\dots,r]$

5.2.2 Algorithmische Beschreibung

Algorithmus 5.1

INPUT: Subarray von $A=[1,\dots,n]$,
der bei Index p beginnt und bei Index r endet, d.h. $A[p,\dots,r]$

OUTPUT: Sortierter Subarray

5.2.2 Algorithmische Beschreibung

Algorithmus 5.1

INPUT: Subarray von $A=[1,\dots,n]$,
der bei Index p beginnt und bei Index r endet, d.h. $A[p,\dots,r]$

OUTPUT: Sortierter Subarray

MERGE-SORT(A,p,r)

5.2.2 Algorithmische Beschreibung

Algorithmus 5.1

INPUT: Subarray von $A=[1,\dots,n]$,
der bei Index p beginnt und bei Index r endet, d.h. $A[p,\dots,r]$

OUTPUT: Sortierter Subarray

MERGE-SORT(A,p,r)

```
1  if  $p < r$ 
2    then  $q \leftarrow \lfloor (p + r) / 2 \rfloor$ 
3         MERGE-SORT( $A, p, q$ )
4         MERGE-SORT( $A, q + 1, r$ )
5         MERGE( $A, p, q, r$ )
```


5.2.2 Algorithmische Beschreibung

Algorithmus 5.1

INPUT: Subarray von $A=[1,\dots,n]$,
der bei Index p beginnt und bei Index r endet, d.h. $A[p,\dots,r]$

OUTPUT: Sortierter Subarray

MERGE-SORT(A,p,r)

```
1  if  $p < r$ 
2    then  $q \leftarrow \lfloor (p + r)/2 \rfloor$ 
3         MERGE-SORT( $A, p, q$ )
4         MERGE-SORT( $A, q + 1, r$ )
5         MERGE( $A, p, q, r$ )
```

Subroutine 5.2



Subroutine 5.2

INPUT: Zwei sortierte Subarrays von $A=[1,\dots,n]$, d.h. $A[p,\dots,q]$ und $A[q+1,\dots,r]$

OUTPUT: Sortierter Subarray $A[p,\dots,r]$

Subroutine 5.2

INPUT: Zwei sortierte Subarrays von $A=[1,\dots,n]$, d.h. $A[p,\dots,q]$ und $A[q+1,\dots,r]$

OUTPUT: Sortierter Subarray $A[p,\dots,r]$

	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17
A	...	2	4	5	7	1	2	3	6	...

Subroutine 5.2

INPUT: Zwei sortierte Subarrays von $A=[1,\dots,n]$, d.h. $A[p,\dots,q]$ und $A[q+1,\dots,r]$

OUTPUT: Sortierter Subarray $A[p,\dots,r]$

MERGE(A, p, q, r)

	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17
A	...	2	4	5	7	1	2	3	6	...

Subroutine 5.2

INPUT: Zwei sortierte Subarrays von $A=[1,\dots,n]$, d.h. $A[p,\dots,q]$ und $A[q+1,\dots,r]$

OUTPUT: Sortierter Subarray $A[p,\dots,r]$

MERGE(A, p, q, r)

1 $n_1 \leftarrow q - p + 1$

2 $n_2 \leftarrow r - q$

	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17
A	...	2	4	5	7	1	2	3	6	...

Subroutine 5.2

INPUT: Zwei sortierte Subarrays von $A=[1,\dots,n]$, d.h. $A[p,\dots,q]$ und $A[q+1,\dots,r]$

OUTPUT: Sortierter Subarray $A[p,\dots,r]$

MERGE(A, p, q, r)

1 $n_1 \leftarrow q - p + 1$

2 $n_2 \leftarrow r - q$

	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17
A	...	2	4	5	7	1	2	3	6	...

	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17
A	...	2	4	5	7	1	2	3	6	...
					k					
L	1	2	3	4						
	2	4	5	7						
					i					
R						1	2	3	4	
						1	2	3	6	
										j

Subroutine 5.2

INPUT: Zwei sortierte Subarrays von $A=[1,\dots,n]$, d.h. $A[p,\dots,q]$ und $A[q+1,\dots,r]$

OUTPUT: Sortierter Subarray $A[p,\dots,r]$

MERGE(A, p, q, r)

```
1  $n_1 \leftarrow q - p + 1$ 
2  $n_2 \leftarrow r - q$ 
3 erzeuge die Felder  $L[1..n_1 + 1]$  und  $R[1..n_2 + 1]$ 
4 for  $i \leftarrow 1$  to  $n_1$ 
5     do  $L[i] \leftarrow A[p + i - 1]$ 
6 for  $j \leftarrow 1$  to  $n_2$ 
7     do  $R[j] \leftarrow A[q + j]$ 
```

	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17
A	...	2	4	5	7	1	2	3	6	...

	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17
A	...	2	4	5	7	1	2	3	6	...
		k								
L		1	2	3	4					
		2	4	5	7					
		i								
						1	2	3	4	
						1	2	3	6	
						j				

Subroutine 5.2

INPUT: Zwei sortierte Subarrays von $A=[1,\dots,n]$, d.h. $A[p,\dots,q]$ und $A[q+1,\dots,r]$

OUTPUT: Sortierter Subarray $A[p,\dots,r]$

MERGE(A, p, q, r)

```
1  $n_1 \leftarrow q - p + 1$ 
2  $n_2 \leftarrow r - q$ 
3 erzeuge die Felder  $L[1..n_1 + 1]$  und  $R[1..n_2 + 1]$ 
4 for  $i \leftarrow 1$  to  $n_1$ 
5     do  $L[i] \leftarrow A[p + i - 1]$ 
6 for  $j \leftarrow 1$  to  $n_2$ 
7     do  $R[j] \leftarrow A[q + j]$ 
8  $L[n_1 + 1] \leftarrow \infty$ 
9  $R[n_2 + 1] \leftarrow \infty$ 
```

	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17
A	...	2	4	5	7	1	2	3	6	...

	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17
A	...	2	4	5	7	1	2	3	6	...
		k								
L		1	2	3	4					
		2	4	5	7					
		i								
						1	2	3	4	
						1	2	3	6	
						j				

Subroutine 5.2

INPUT: Zwei sortierte Subarrays von $A=[1,\dots,n]$, d.h. $A[p,\dots,q]$ und $A[q+1,\dots,r]$

OUTPUT: Sortierter Subarray $A[p,\dots,r]$

MERGE(A, p, q, r)

```
1  $n_1 \leftarrow q - p + 1$ 
2  $n_2 \leftarrow r - q$ 
3 erzeuge die Felder  $L[1..n_1 + 1]$  und  $R[1..n_2 + 1]$ 
4 for  $i \leftarrow 1$  to  $n_1$ 
5     do  $L[i] \leftarrow A[p + i - 1]$ 
6 for  $j \leftarrow 1$  to  $n_2$ 
7     do  $R[j] \leftarrow A[q + j]$ 
8  $L[n_1 + 1] \leftarrow \infty$ 
9  $R[n_2 + 1] \leftarrow \infty$ 
```

	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17
A	...	2	4	5	7	1	2	3	6	...

	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17
A	...	2	4	5	7	1	2	3	6	...
						k				
L		1	2	3	4	5				
		2	4	5	7	∞				
		i								
R			1	2	3	4	5			
			1	2	3	6	∞			
			j							

Subroutine 5.2

INPUT: Zwei sortierte Subarrays von $A=[1,\dots,n]$, d.h. $A[p,\dots,q]$ und $A[q+1,\dots,r]$

OUTPUT: Sortierter Subarray $A[p,\dots,r]$

MERGE(A, p, q, r)

```
1   $n_1 \leftarrow q - p + 1$ 
2   $n_2 \leftarrow r - q$ 
3  erzeuge die Felder  $L[1..n_1 + 1]$  und  $R[1..n_2 + 1]$ 
4  for  $i \leftarrow 1$  to  $n_1$ 
5      do  $L[i] \leftarrow A[p + i - 1]$ 
6  for  $j \leftarrow 1$  to  $n_2$ 
7      do  $R[j] \leftarrow A[q + j]$ 
8   $L[n_1 + 1] \leftarrow \infty$ 
9   $R[n_2 + 1] \leftarrow \infty$ 
10  $i \leftarrow 1$ 
11  $j \leftarrow 1$ 
```

	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17
A	...	2	4	5	7	1	2	3	6	...

	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	
A	...	2	4	5	7	1	2	3	6	...	
		k									
L		1	2	3	4	5					
		2	4	5	7	∞					
		i									
R			1	2	3	4	5				
			1	2	3	6	∞				
			j								

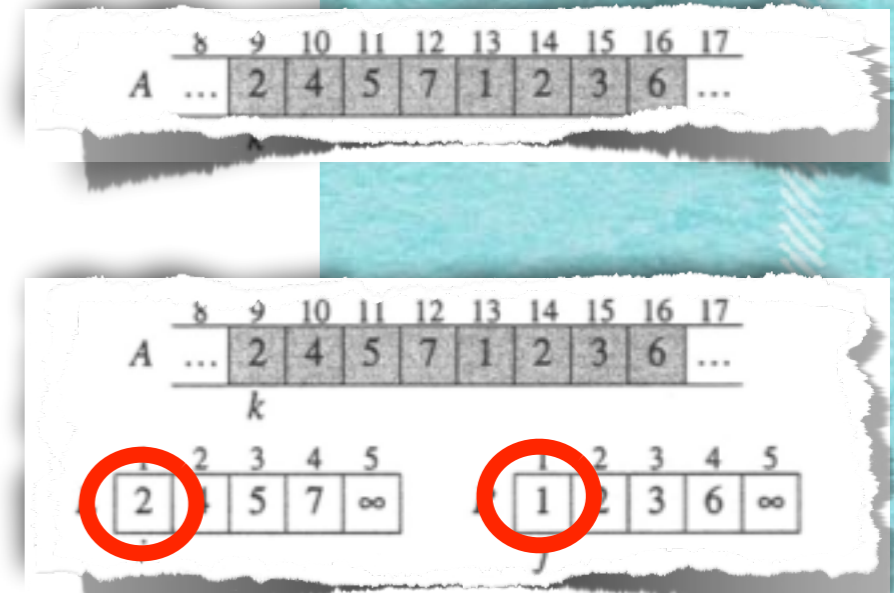
Subroutine 5.2

INPUT: Zwei sortierte Subarrays von $A=[1,\dots,n]$, d.h. $A[p,\dots,q]$ und $A[q+1,\dots,r]$

OUTPUT: Sortierter Subarray $A[p,\dots,r]$

MERGE(A, p, q, r)

```
1  $n_1 \leftarrow q - p + 1$ 
2  $n_2 \leftarrow r - q$ 
3 erzeuge die Felder  $L[1..n_1 + 1]$  und  $R[1..n_2 + 1]$ 
4 for  $i \leftarrow 1$  to  $n_1$ 
5     do  $L[i] \leftarrow A[p + i - 1]$ 
6 for  $j \leftarrow 1$  to  $n_2$ 
7     do  $R[j] \leftarrow A[q + j]$ 
8  $L[n_1 + 1] \leftarrow \infty$ 
9  $R[n_2 + 1] \leftarrow \infty$ 
10  $i \leftarrow 1$ 
11  $j \leftarrow 1$ 
```



Subroutine 5.2

INPUT: Zwei sortierte Subarrays von $A=[1,\dots,n]$, d.h. $A[p,\dots,q]$ und $A[q+1,\dots,r]$

OUTPUT: Sortierter Subarray $A[p,\dots,r]$

MERGE(A, p, q, r)

```
1  $n_1 \leftarrow q - p + 1$ 
2  $n_2 \leftarrow r - q$ 
3 erzeuge die Felder  $L[1..n_1 + 1]$  und  $R[1..n_2 + 1]$ 
4 for  $i \leftarrow 1$  to  $n_1$ 
5     do  $L[i] \leftarrow A[p + i - 1]$ 
6 for  $j \leftarrow 1$  to  $n_2$ 
7     do  $R[j] \leftarrow A[q + j]$ 
8  $L[n_1 + 1] \leftarrow \infty$ 
9  $R[n_2 + 1] \leftarrow \infty$ 
10  $i \leftarrow 1$ 
11  $j \leftarrow 1$ 
12 for  $k \leftarrow p$  to  $r$ 
13     do if  $L[i] \leq R[j]$ 
```

	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17
A	...	2	4	5	7	1	2	3	6	...

	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17		
A	...	2	4	5	7	1	2	3	6	...		
		k						j				
		2	3	4	5		1	2	3	4	5	
		2	5	7	∞		1	2	3	6	∞	

Subroutine 5.2

INPUT: Zwei sortierte Subarrays von $A=[1,\dots,n]$, d.h. $A[p,\dots,q]$ und $A[q+1,\dots,r]$

OUTPUT: Sortierter Subarray $A[p,\dots,r]$

MERGE(A, p, q, r)

```
1   $n_1 \leftarrow q - p + 1$ 
2   $n_2 \leftarrow r - q$ 
3  erzeuge die Felder  $L[1..n_1 + 1]$  und  $R[1..n_2 + 1]$ 
4  for  $i \leftarrow 1$  to  $n_1$ 
5      do  $L[i] \leftarrow A[p + i - 1]$ 
6  for  $j \leftarrow 1$  to  $n_2$ 
7      do  $R[j] \leftarrow A[q + j]$ 
8   $L[n_1 + 1] \leftarrow \infty$ 
9   $R[n_2 + 1] \leftarrow \infty$ 
10  $i \leftarrow 1$ 
11  $j \leftarrow 1$ 
12 for  $k \leftarrow p$  to  $r$ 
13     do if  $L[i] \leq R[j]$ 
14         then  $A[k] \leftarrow L[i]$ 
15              $i \leftarrow i + 1$ 
```

	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17
A	...	2	4	5	7	1	2	3	6	...

	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	
A	...	2	4	5	7	1	2	3	6	...	
		k									
		2	3	4	5		1	2	3	4	5
		2	5	7	∞		1	2	3	6	∞
							j				

Subroutine 5.2

INPUT: Zwei sortierte Subarrays von $A=[1,\dots,n]$, d.h. $A[p,\dots,q]$ und $A[q+1,\dots,r]$

OUTPUT: Sortierter Subarray $A[p,\dots,r]$

MERGE(A, p, q, r)

```
1   $n_1 \leftarrow q - p + 1$ 
2   $n_2 \leftarrow r - q$ 
3  erzeuge die Felder  $L[1..n_1 + 1]$  und  $R[1..n_2 + 1]$ 
4  for  $i \leftarrow 1$  to  $n_1$ 
5      do  $L[i] \leftarrow A[p + i - 1]$ 
6  for  $j \leftarrow 1$  to  $n_2$ 
7      do  $R[j] \leftarrow A[q + j]$ 
8   $L[n_1 + 1] \leftarrow \infty$ 
9   $R[n_2 + 1] \leftarrow \infty$ 
10  $i \leftarrow 1$ 
11  $j \leftarrow 1$ 
12 for  $k \leftarrow p$  to  $r$ 
13     do if  $L[i] \leq R[j]$ 
14         then  $A[k] \leftarrow L[i]$ 
15              $i \leftarrow i + 1$ 
16     else  $A[k] \leftarrow R[j]$ 
17          $j \leftarrow j + 1$ 
```

	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17
A	...	2	4	5	7	1	2	3	6	...

	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	
A	...	2	4	5	7	1	2	3	6	...	
		k									
		2	3	4	5		1	2	3	4	5
		2	5	7	∞		1	2	3	6	∞
							j				

Subroutine 5.2

INPUT: Zwei sortierte Subarrays von $A=[1,\dots,n]$, d.h. $A[p,\dots,q]$ und $A[q+1,\dots,r]$

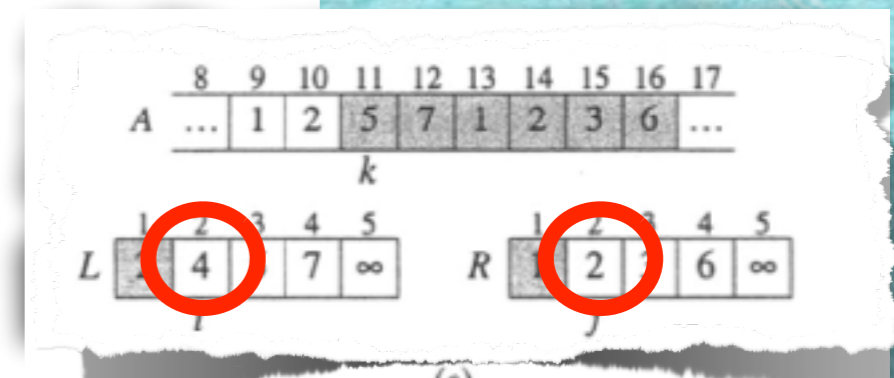
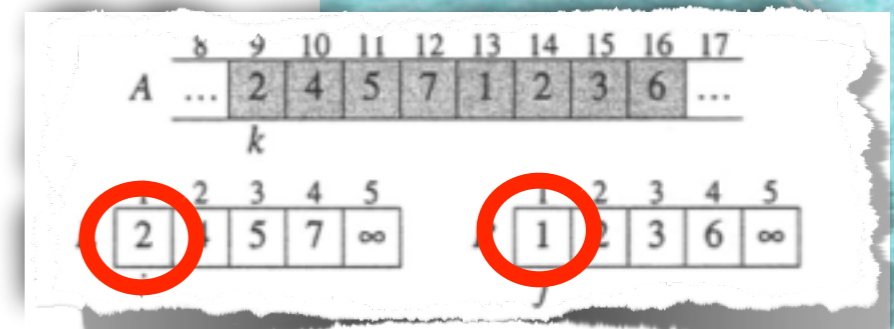
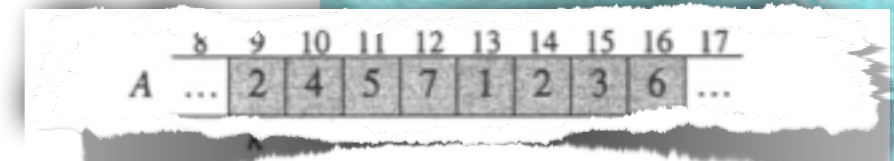
OUTPUT: Sortierter Subarray $A[p,\dots,r]$

MERGE(A, p, q, r)

```

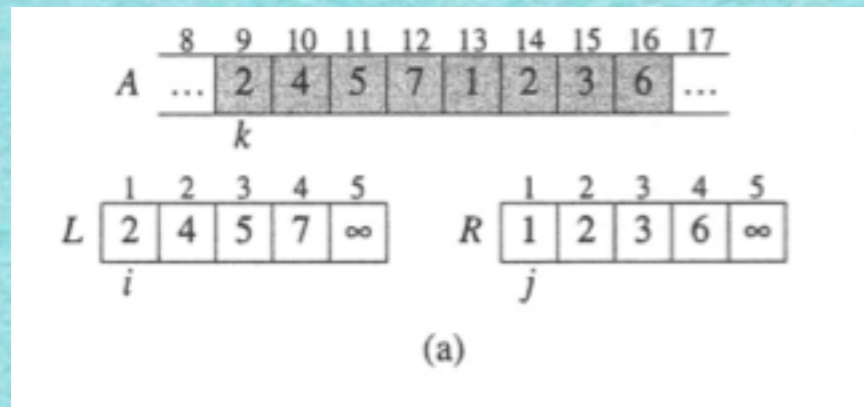
1   $n_1 \leftarrow q - p + 1$ 
2   $n_2 \leftarrow r - q$ 
3  erzeuge die Felder  $L[1..n_1 + 1]$  und  $R[1..n_2 + 1]$ 
4  for  $i \leftarrow 1$  to  $n_1$ 
5      do  $L[i] \leftarrow A[p + i - 1]$ 
6  for  $j \leftarrow 1$  to  $n_2$ 
7      do  $R[j] \leftarrow A[q + j]$ 
8   $L[n_1 + 1] \leftarrow \infty$ 
9   $R[n_2 + 1] \leftarrow \infty$ 
10  $i \leftarrow 1$ 
11  $j \leftarrow 1$ 
12 for  $k \leftarrow p$  to  $r$ 
13     do if  $L[i] \leq R[j]$ 
14         then  $A[k] \leftarrow L[i]$ 
15              $i \leftarrow i + 1$ 
16         else  $A[k] \leftarrow R[j]$ 
17              $j \leftarrow j + 1$ 

```

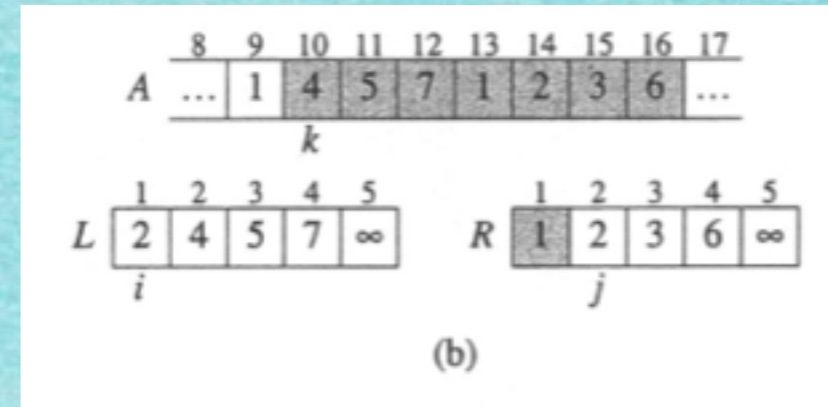
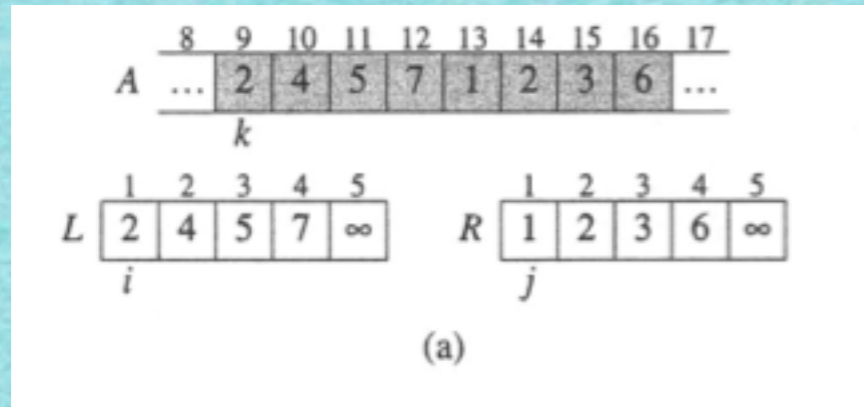


5.2 Mergesort

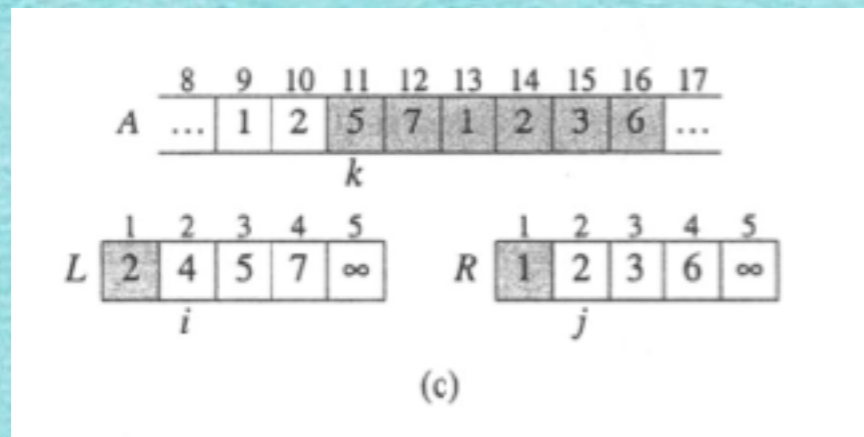
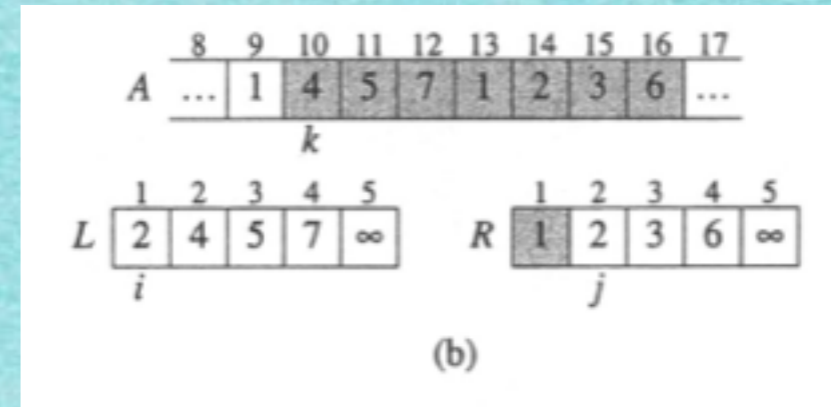
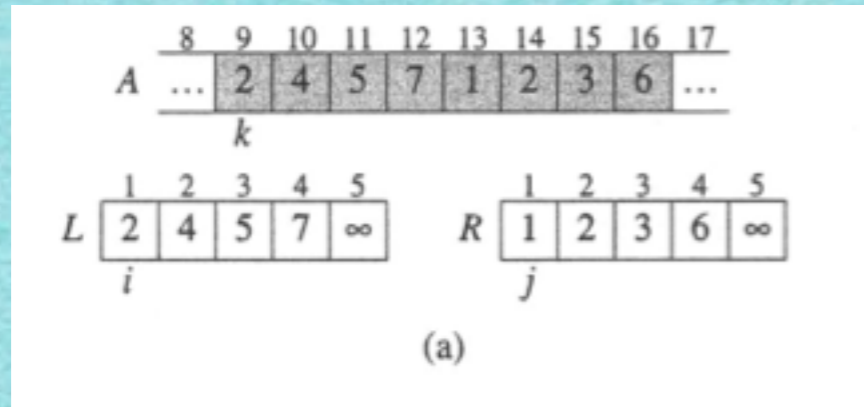
5.2 Mergesort



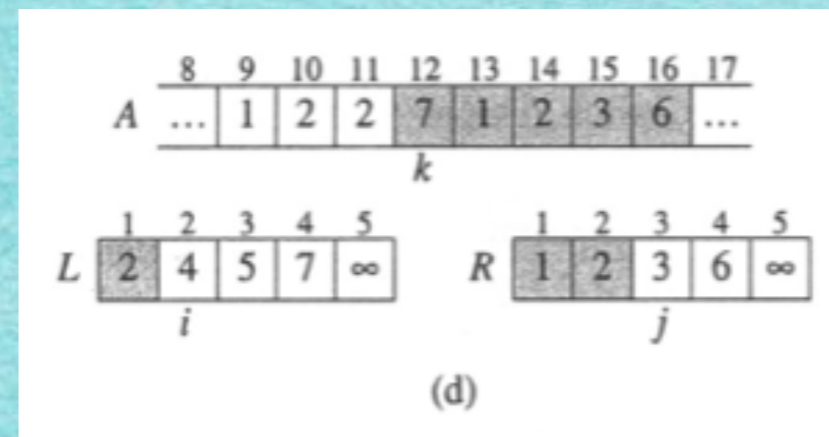
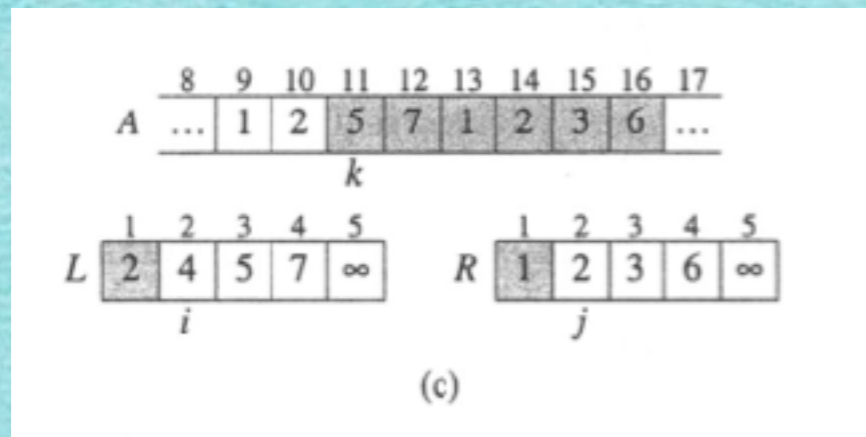
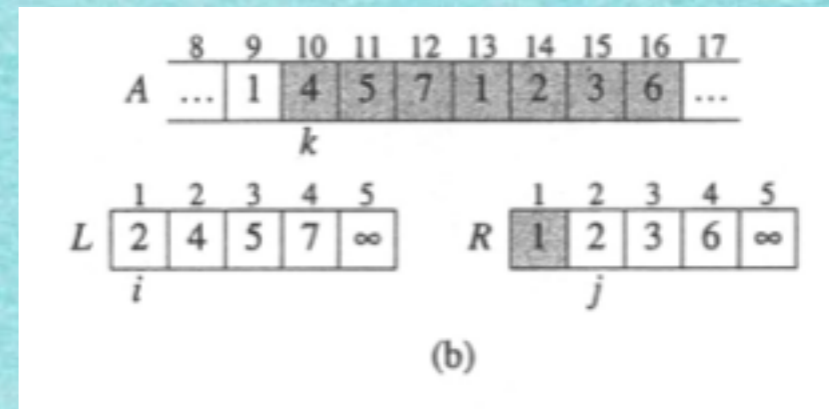
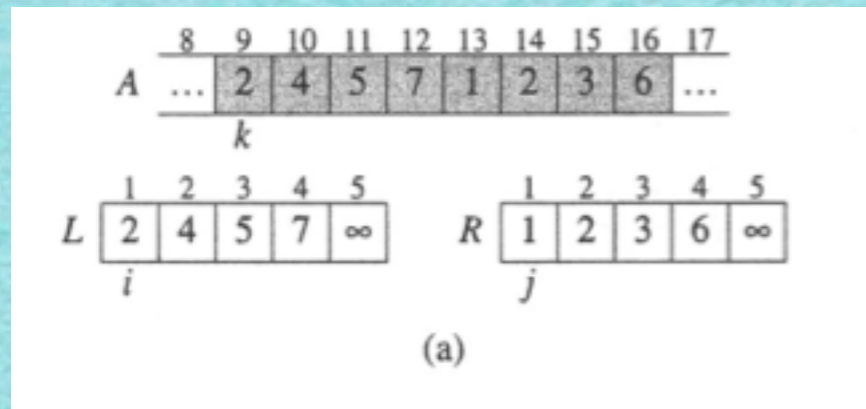
5.2 Mergesort



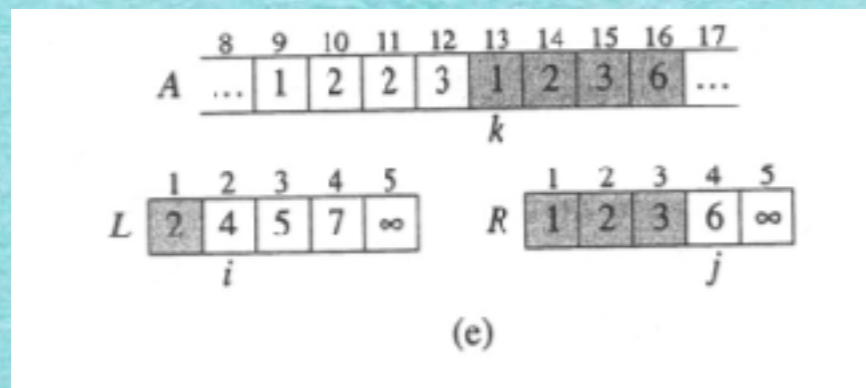
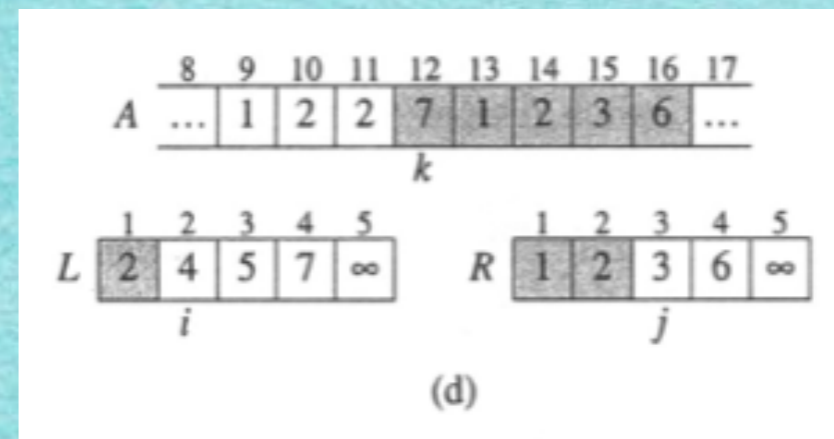
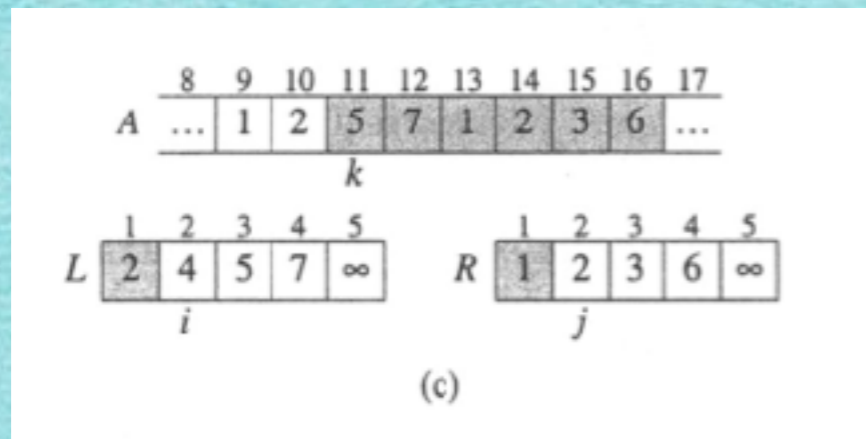
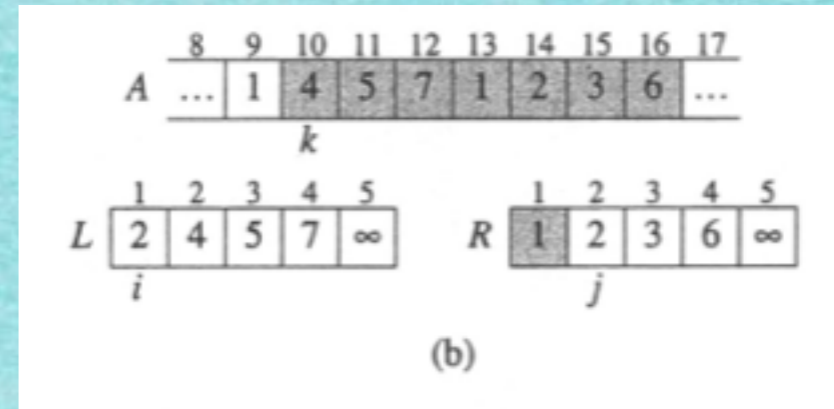
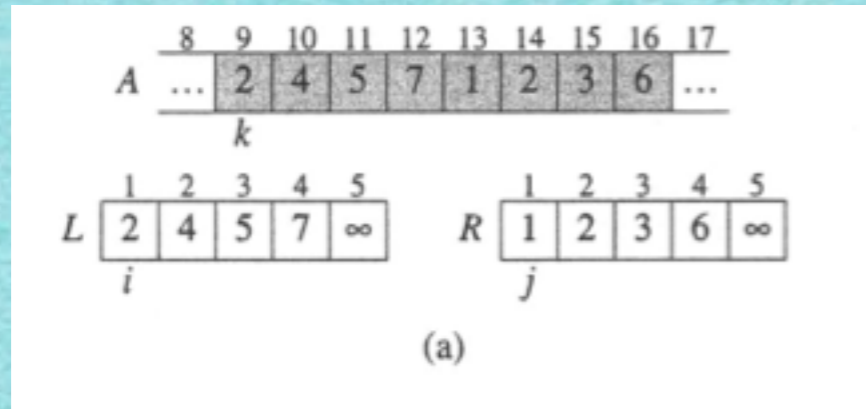
5.2 Mergesort



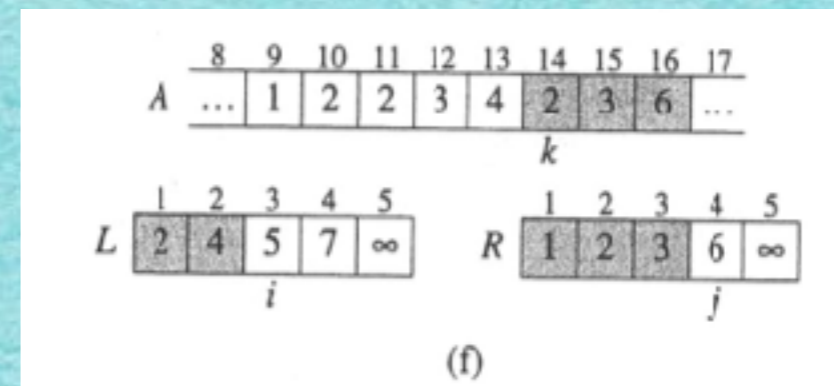
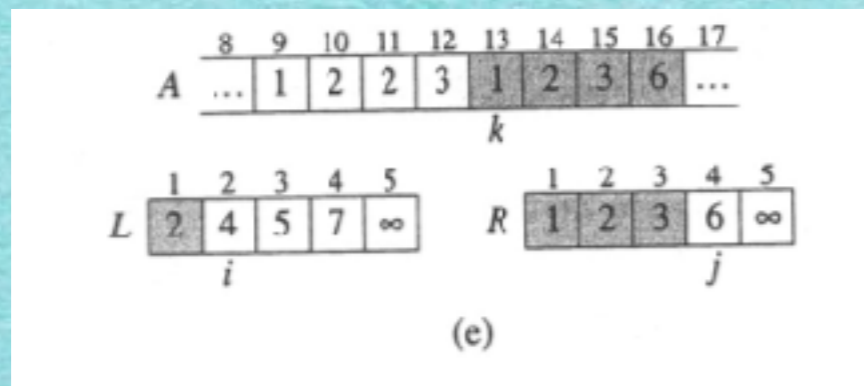
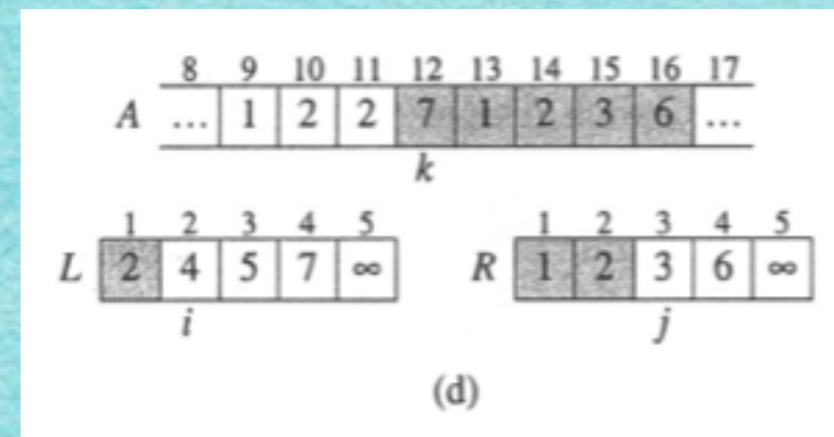
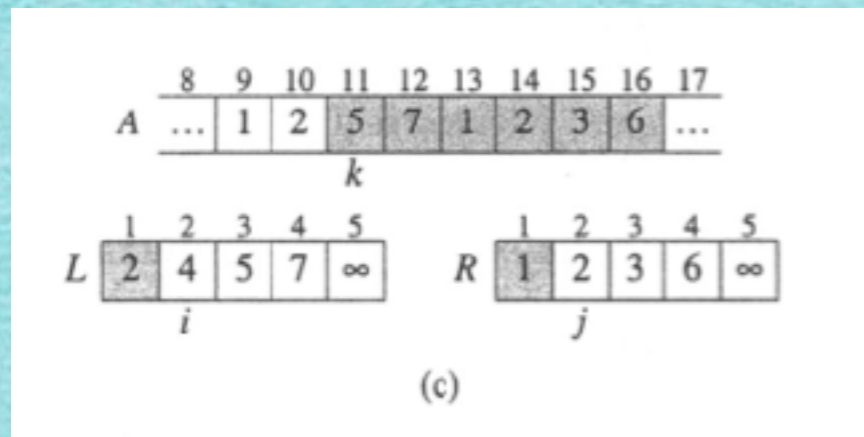
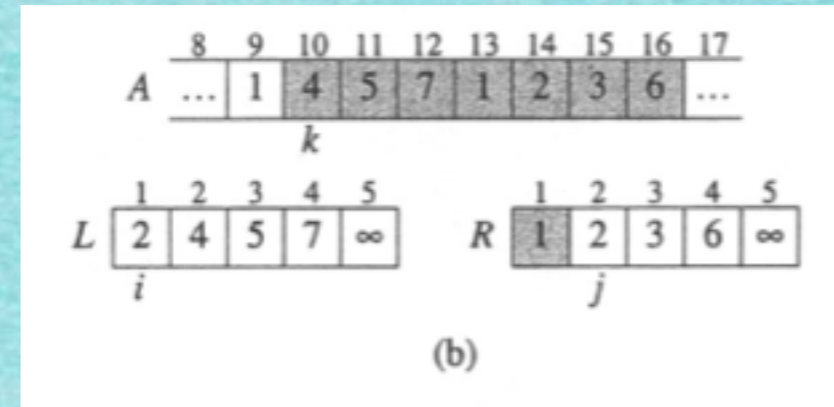
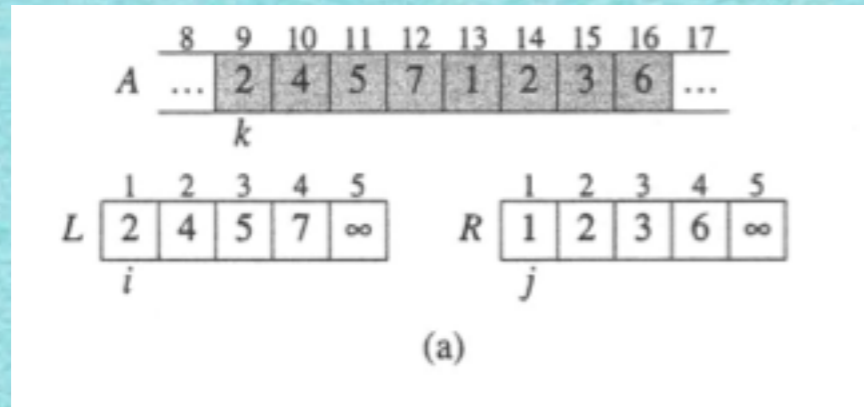
5.2 Mergesort



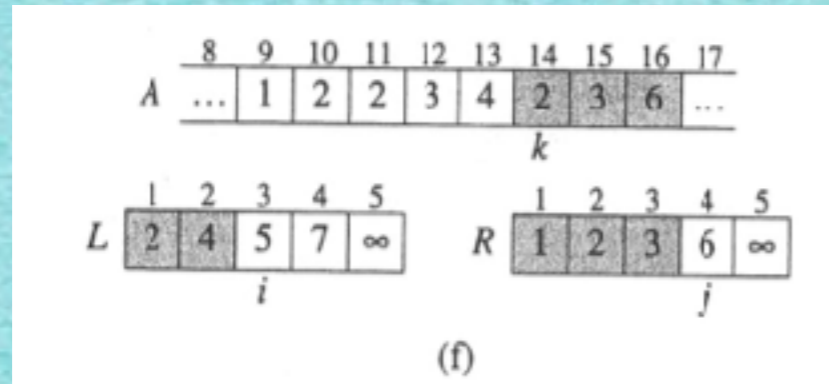
5.2 Mergesort



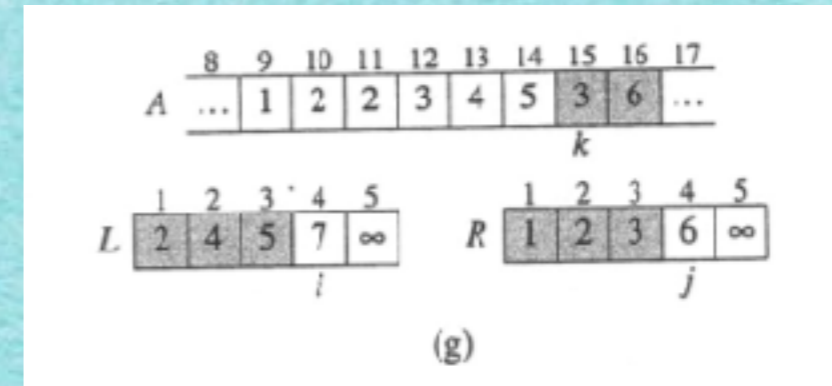
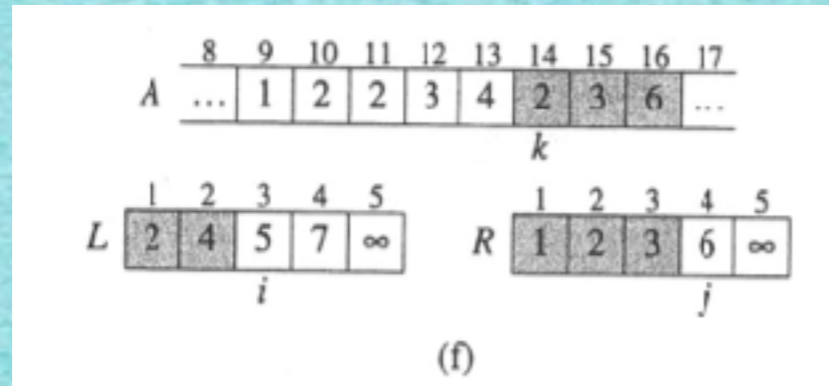
5.2 Mergesort



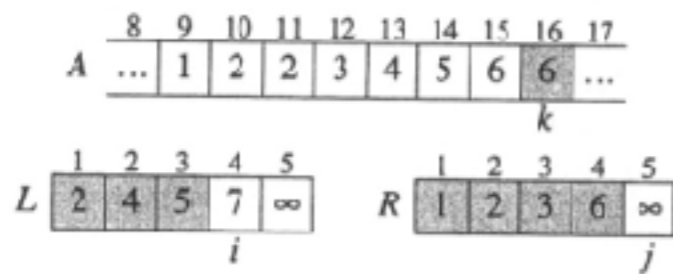
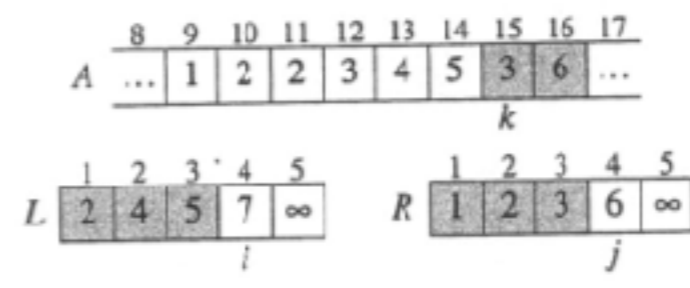
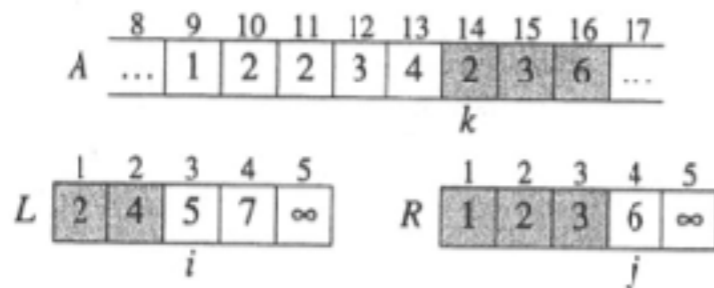
5.2 Mergesort



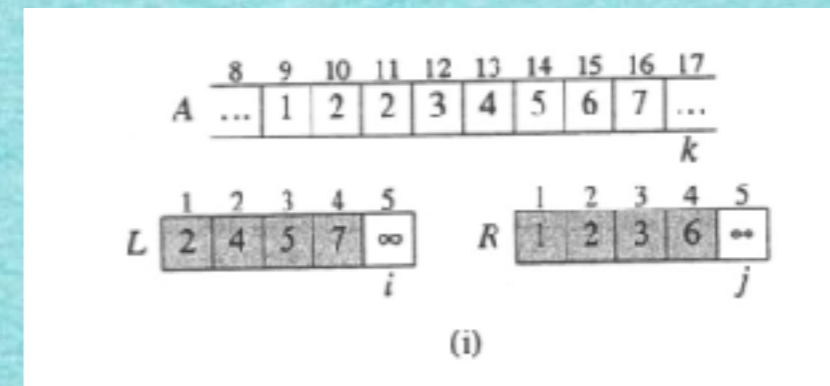
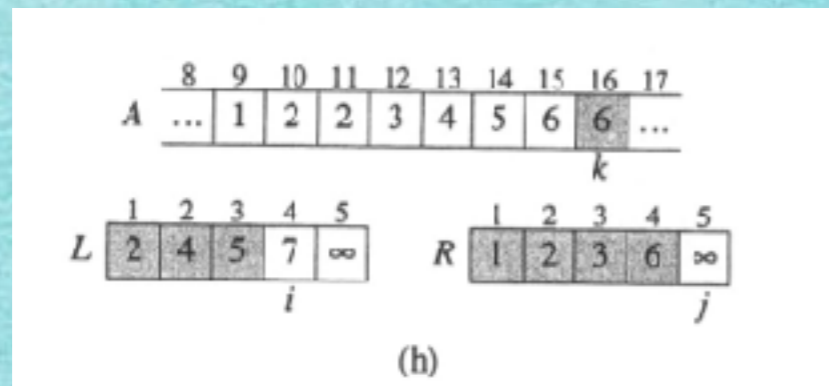
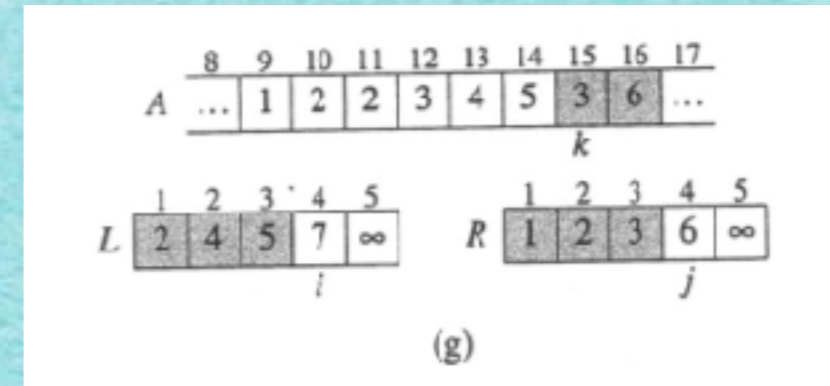
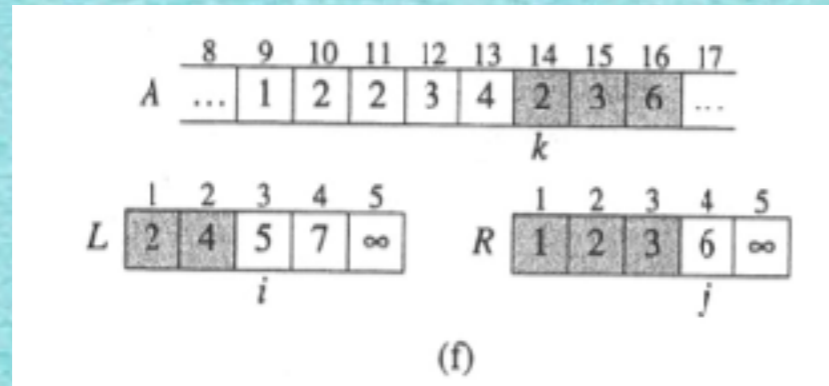
5.2 Mergesort



5.2 Mergesort



5.2 Mergesort



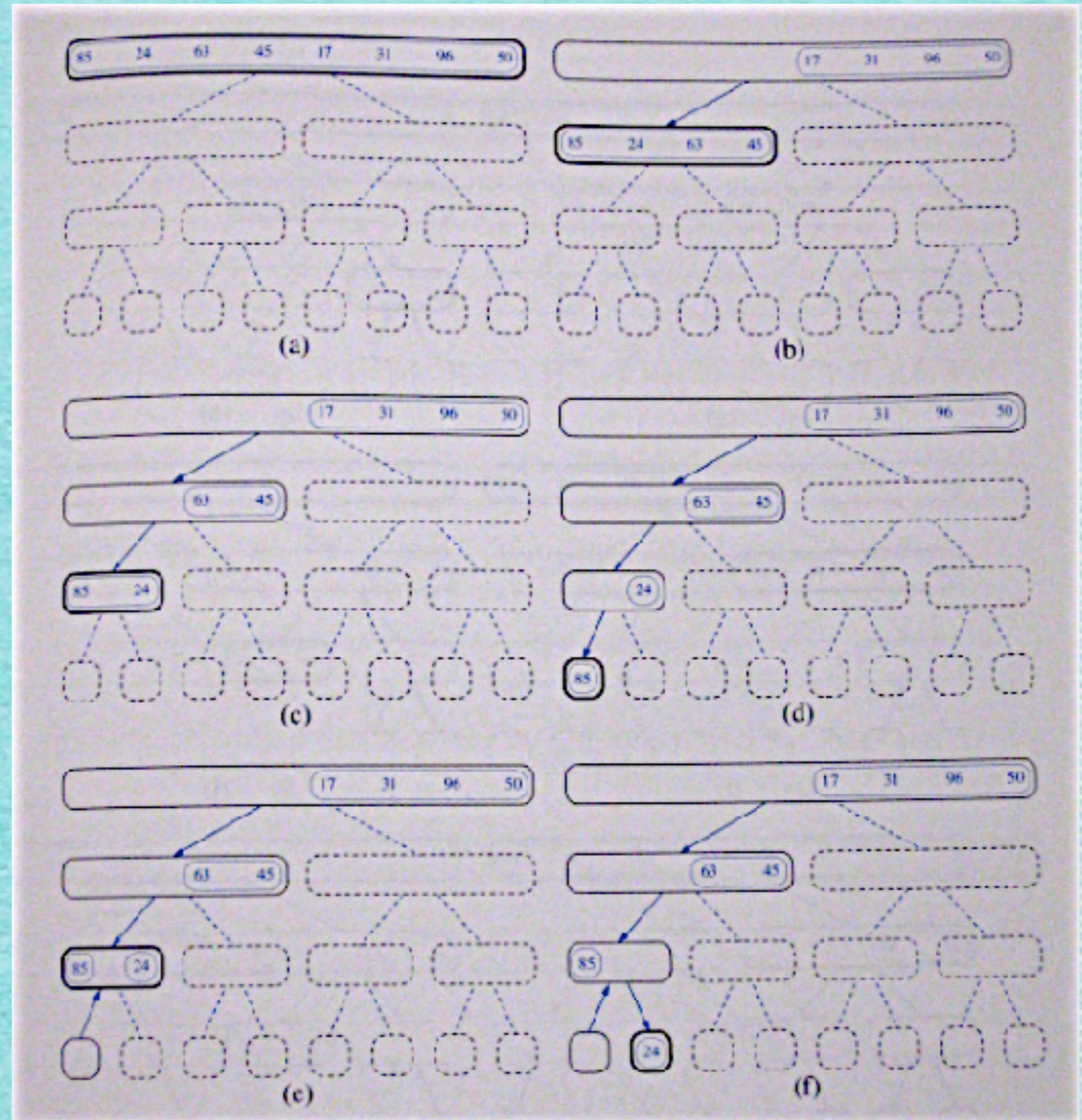
Ablauf makroskopisch

Ablauf makroskopisch

```
1  if  $p < r$ 
2    then  $q \leftarrow \lfloor (p + r) / 2 \rfloor$ 
3         MERGE-SORT( $A, p, q$ )
4         MERGE-SORT( $A, q + 1, r$ )
5         MERGE( $A, p, q, r$ )
```

Ablauf makroskopisch

```
1  if  $p < r$   
2    then  $q \leftarrow \lfloor (p + r) / 2 \rfloor$   
3         MERGE-SORT( $A, p, q$ )  
4         MERGE-SORT( $A, q + 1, r$ )  
5         MERGE( $A, p, q, r$ )
```



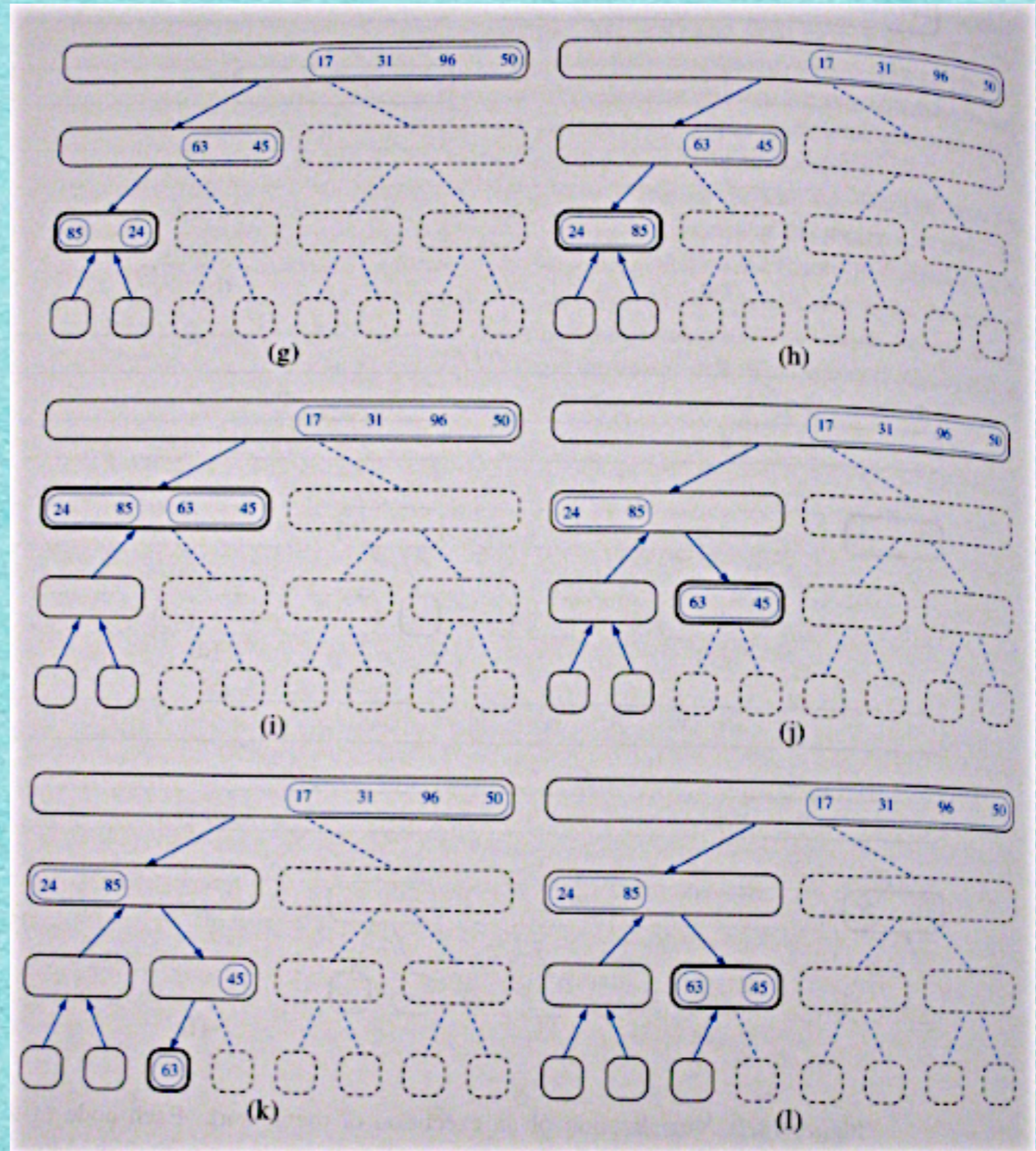
Ablauf makroskopisch

```
1  if  $p < r$ 
2    then  $q \leftarrow \lfloor (p + r) / 2 \rfloor$ 
3         MERGE-SORT( $A, p, q$ )
4         MERGE-SORT( $A, q + 1, r$ )
5         MERGE( $A, p, q, r$ )
```

Ablauf makroskopisch

```

1  if  $p < r$ 
2    then  $q \leftarrow \lfloor (p + r) / 2 \rfloor$ 
3         MERGE-SORT( $A, p, q$ )
4         MERGE-SORT( $A, q + 1, r$ )
5         MERGE( $A, p, q, r$ )
    
```

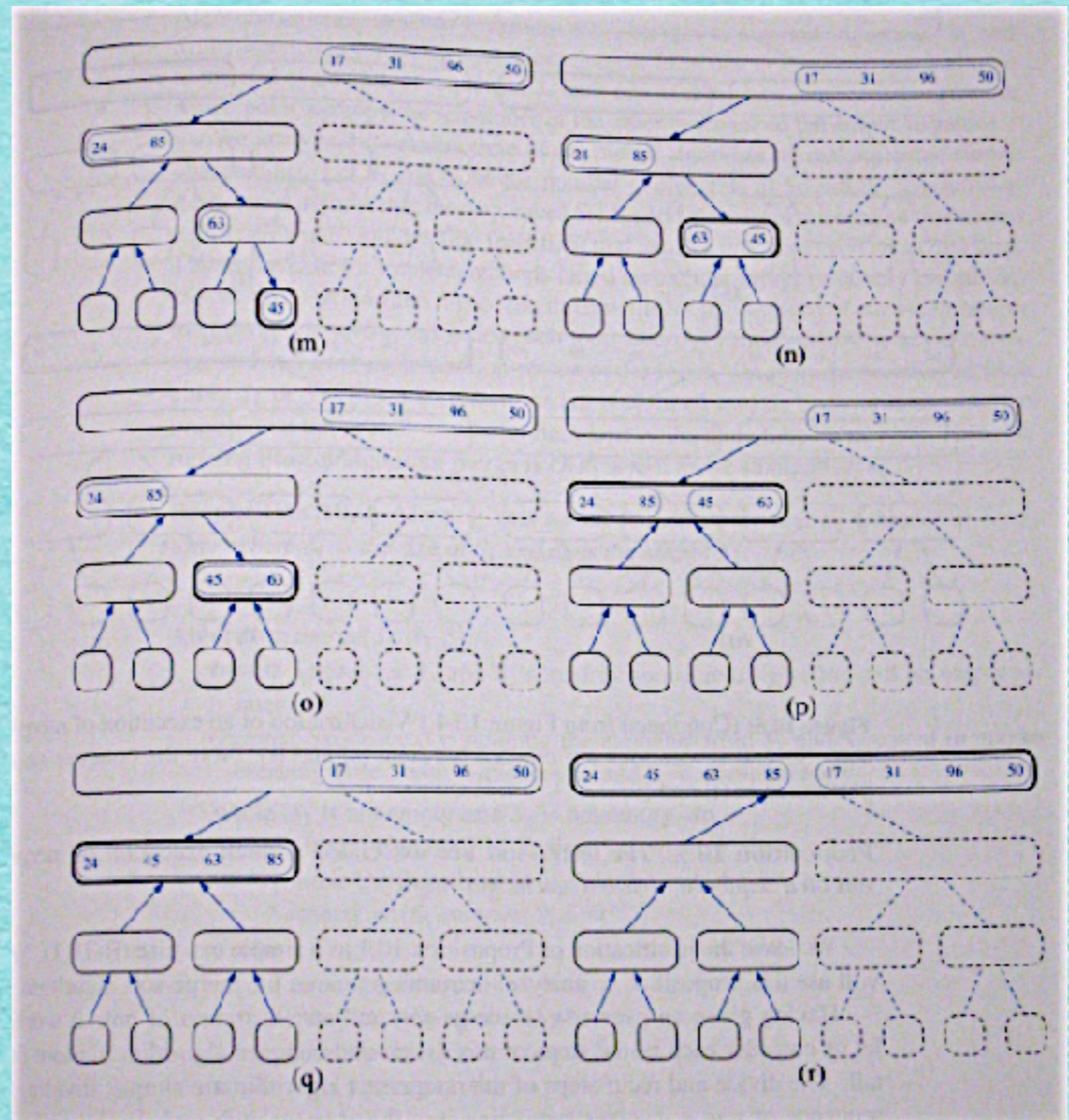


Ablauf makroskopisch

```
1  if  $p < r$   
2    then  $q \leftarrow \lfloor (p + r) / 2 \rfloor$   
3        MERGE-SORT( $A, p, q$ )  
4        MERGE-SORT( $A, q + 1, r$ )  
5        MERGE( $A, p, q, r$ )
```

Ablauf makroskopisch

```
1 if  $p < r$ 
2   then  $q \leftarrow \lfloor (p + r) / 2 \rfloor$ 
3         MERGE-SORT( $A, p, q$ )
4         MERGE-SORT( $A, q + 1, r$ )
5         MERGE( $A, p, q, r$ )
```

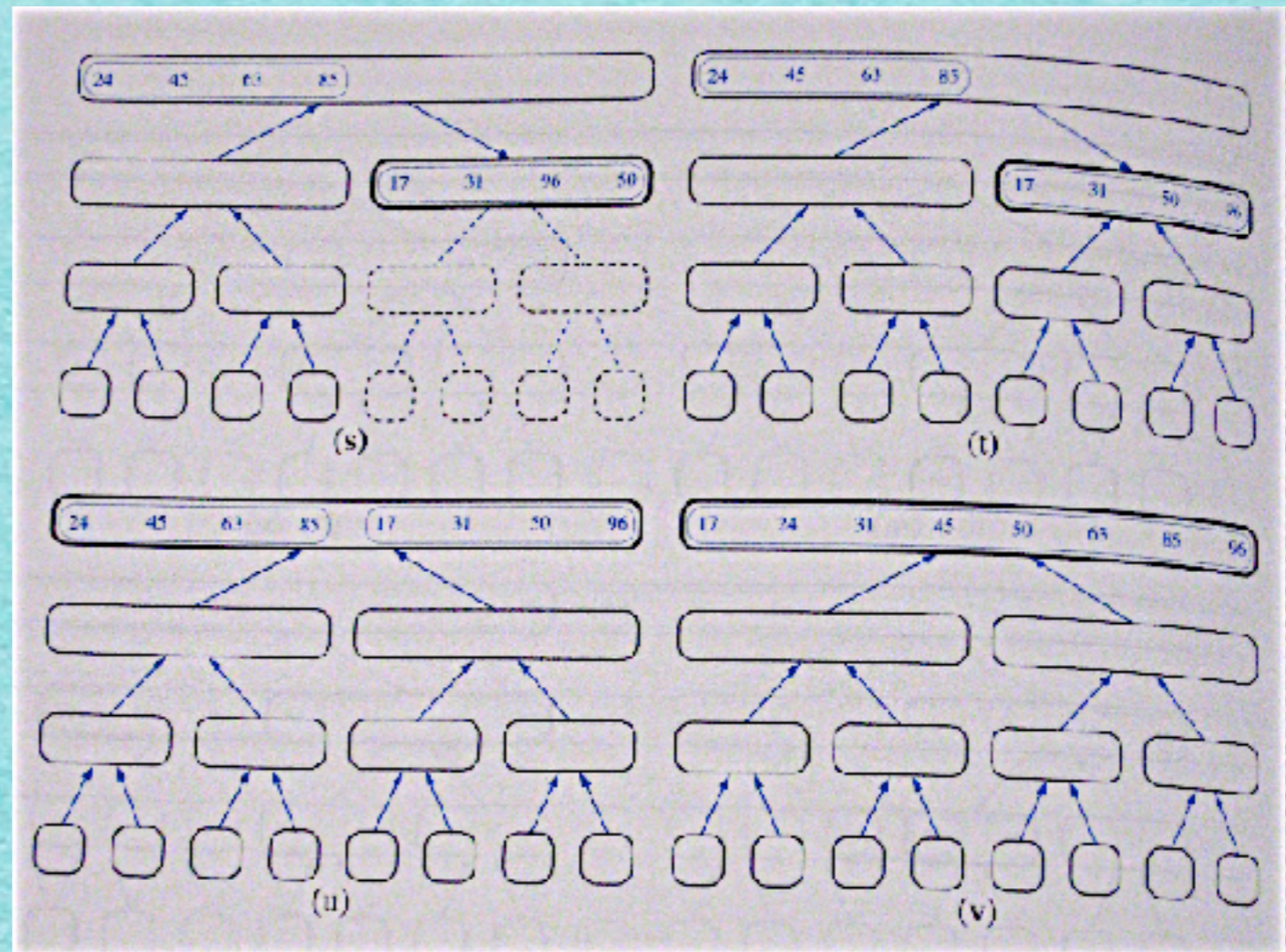


Ablauf makroskopisch

```
1  if  $p < r$ 
2    then  $q \leftarrow \lfloor (p + r) / 2 \rfloor$ 
3         MERGE-SORT( $A, p, q$ )
4         MERGE-SORT( $A, q + 1, r$ )
5         MERGE( $A, p, q, r$ )
```

Ablauf makroskopisch

```
1 if  $p < r$ 
2   then  $q \leftarrow \lfloor (p + r) / 2 \rfloor$ 
3         MERGE-SORT( $A, p, q$ )
4         MERGE-SORT( $A, q + 1, r$ )
5         MERGE( $A, p, q, r$ )
```



5.2 Mergesort

5.2 Mergesort



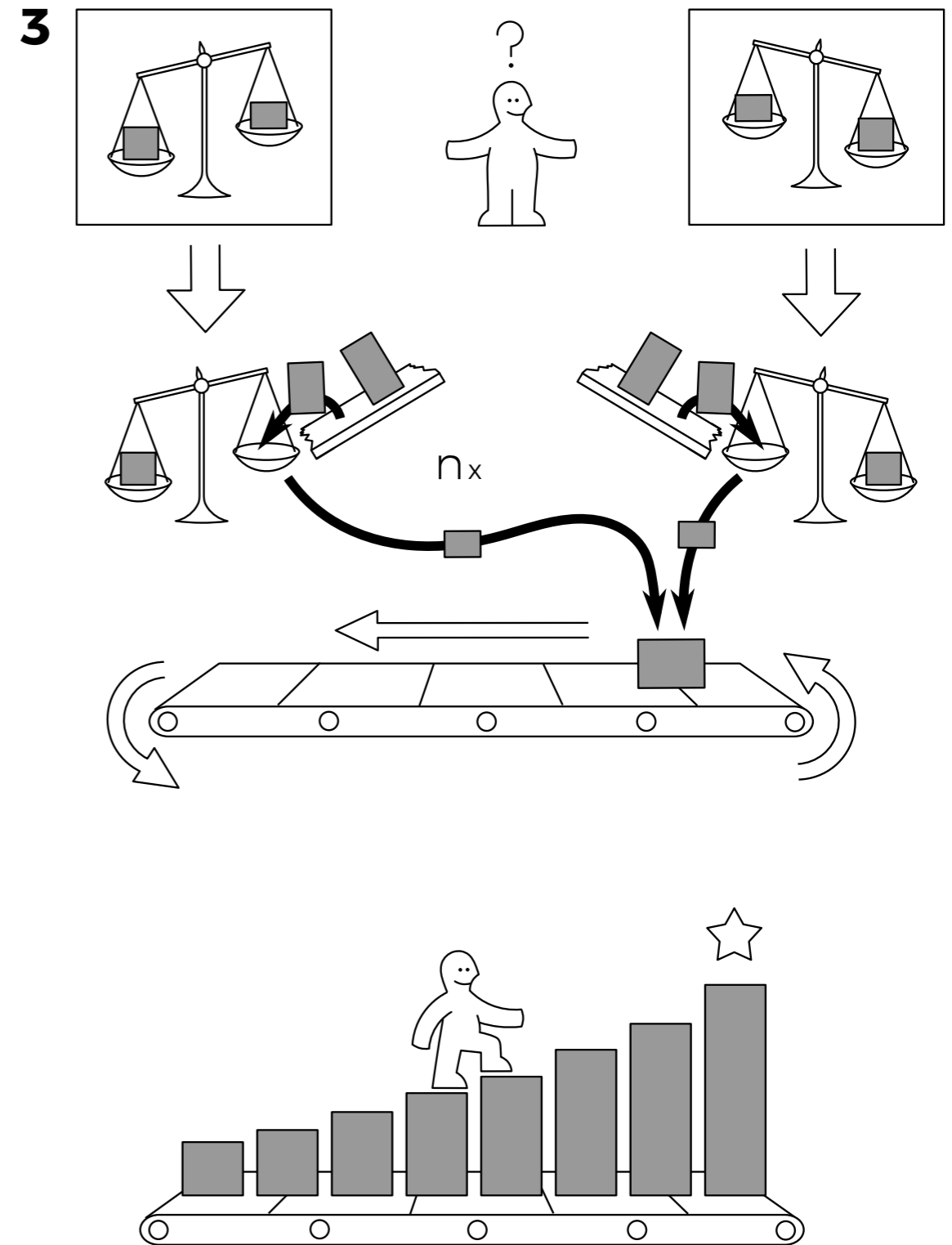
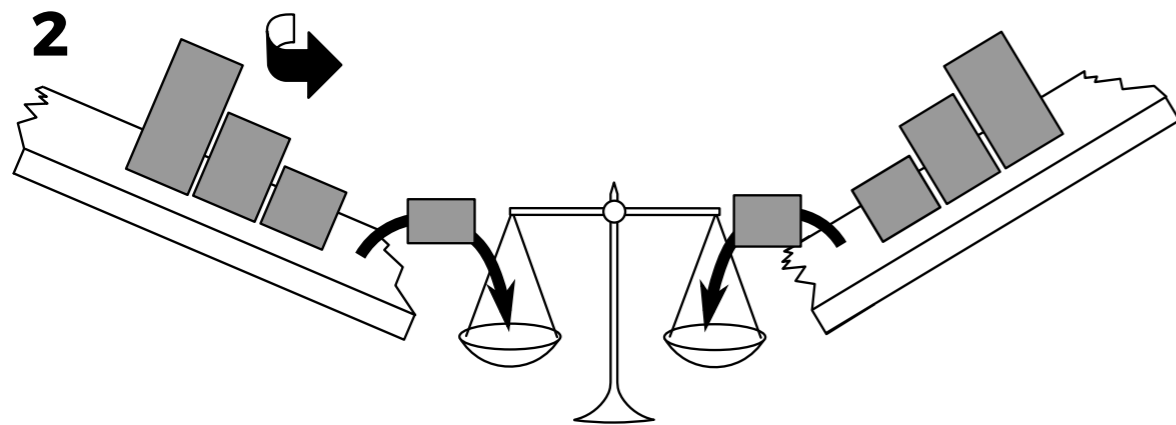
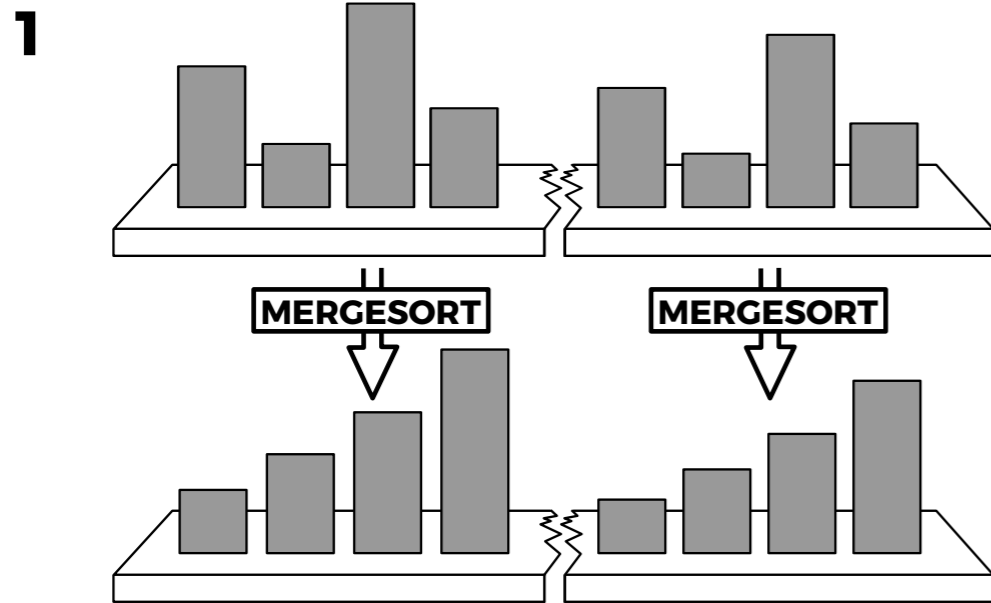
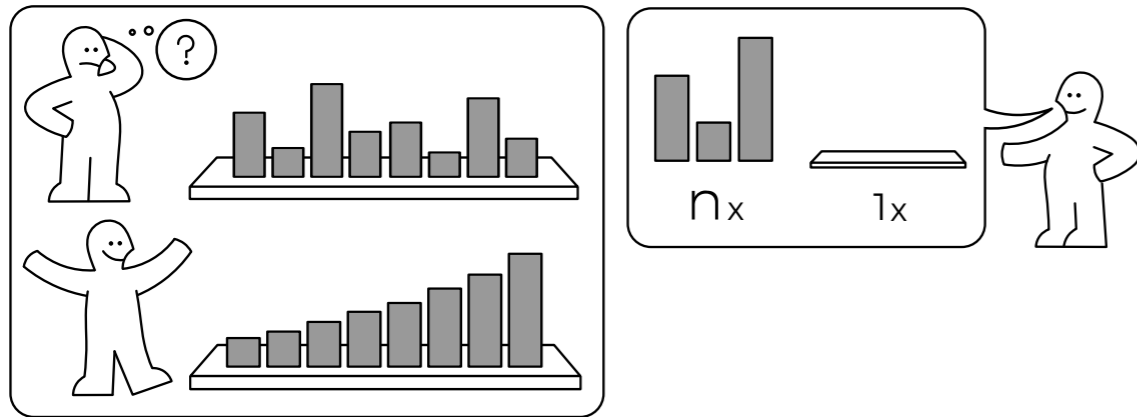
5.2 Mergesort



5.2 Mergesort



MERGE SÖRT



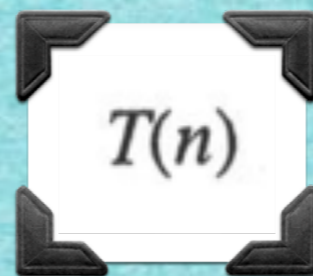
5.2.3 Laufzeit von Mergesort

5.2.3 Laufzeit von Mergesort

Wie viele Schritte benötigt Merge-Sort für einen Array der Länge n ?

5.2.3 Laufzeit von Mergesort

Wie viele Schritte benötigt Merge-Sort für einen Array der Länge n ?



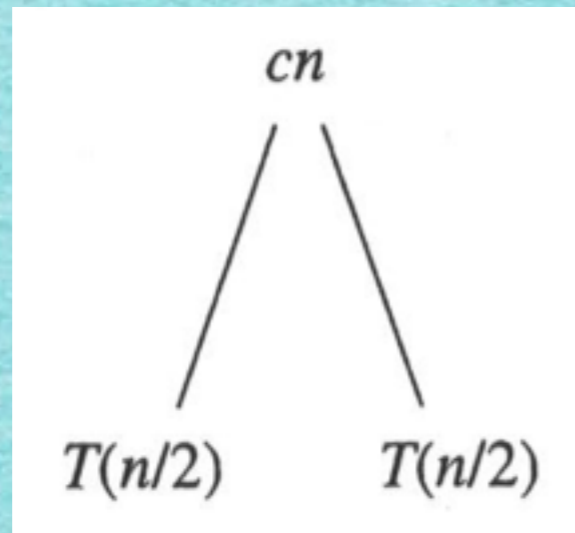
5.2.3 Laufzeit von Mergesort

5.2.3 Laufzeit von Mergesort

$T(n)$

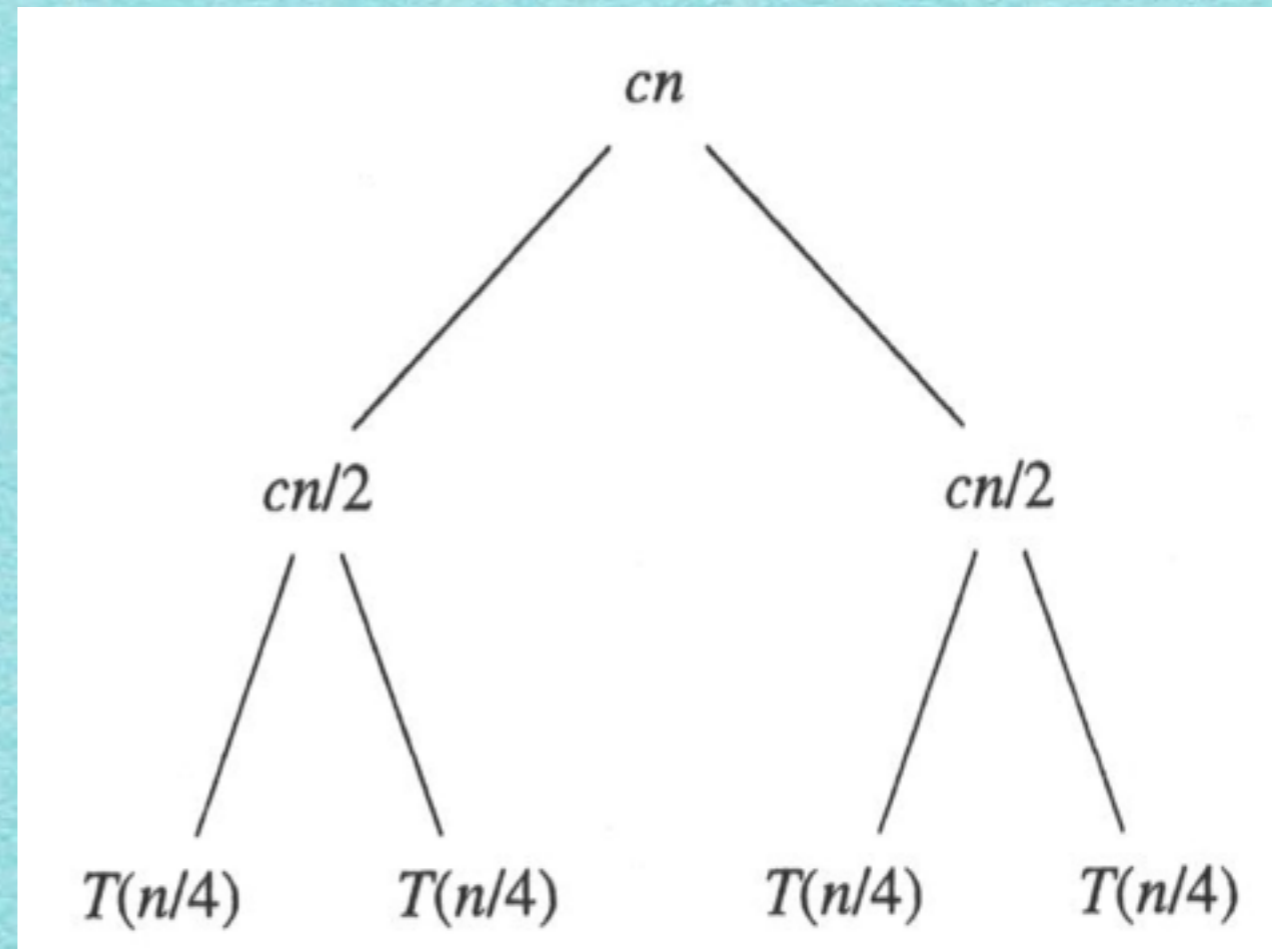
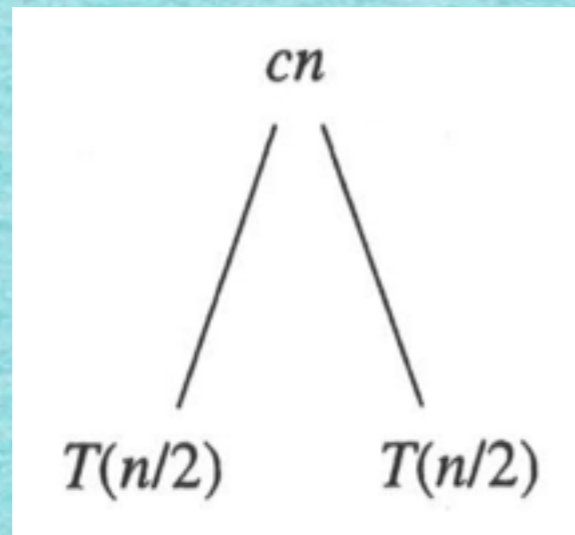
5.2.3 Laufzeit von Mergesort

$T(n)$

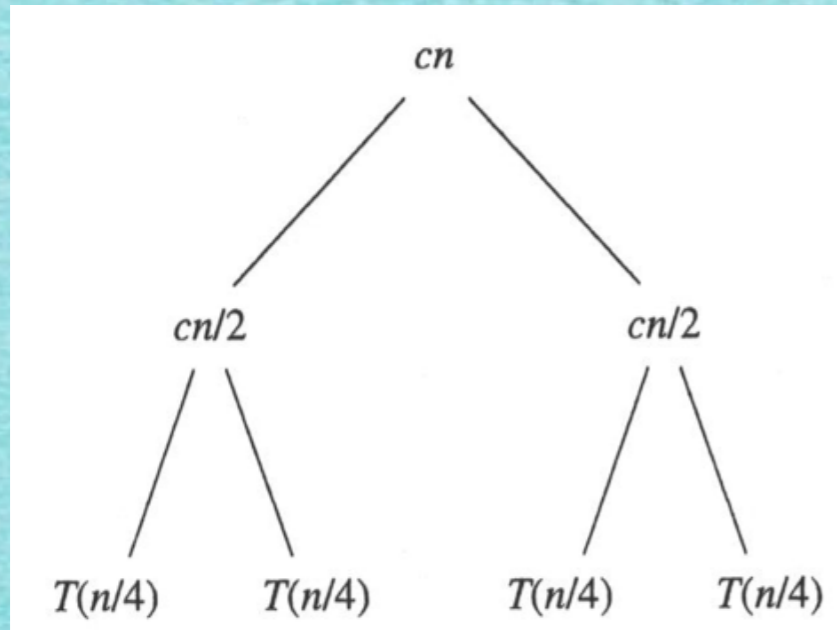


5.2.3 Laufzeit von Mergesort

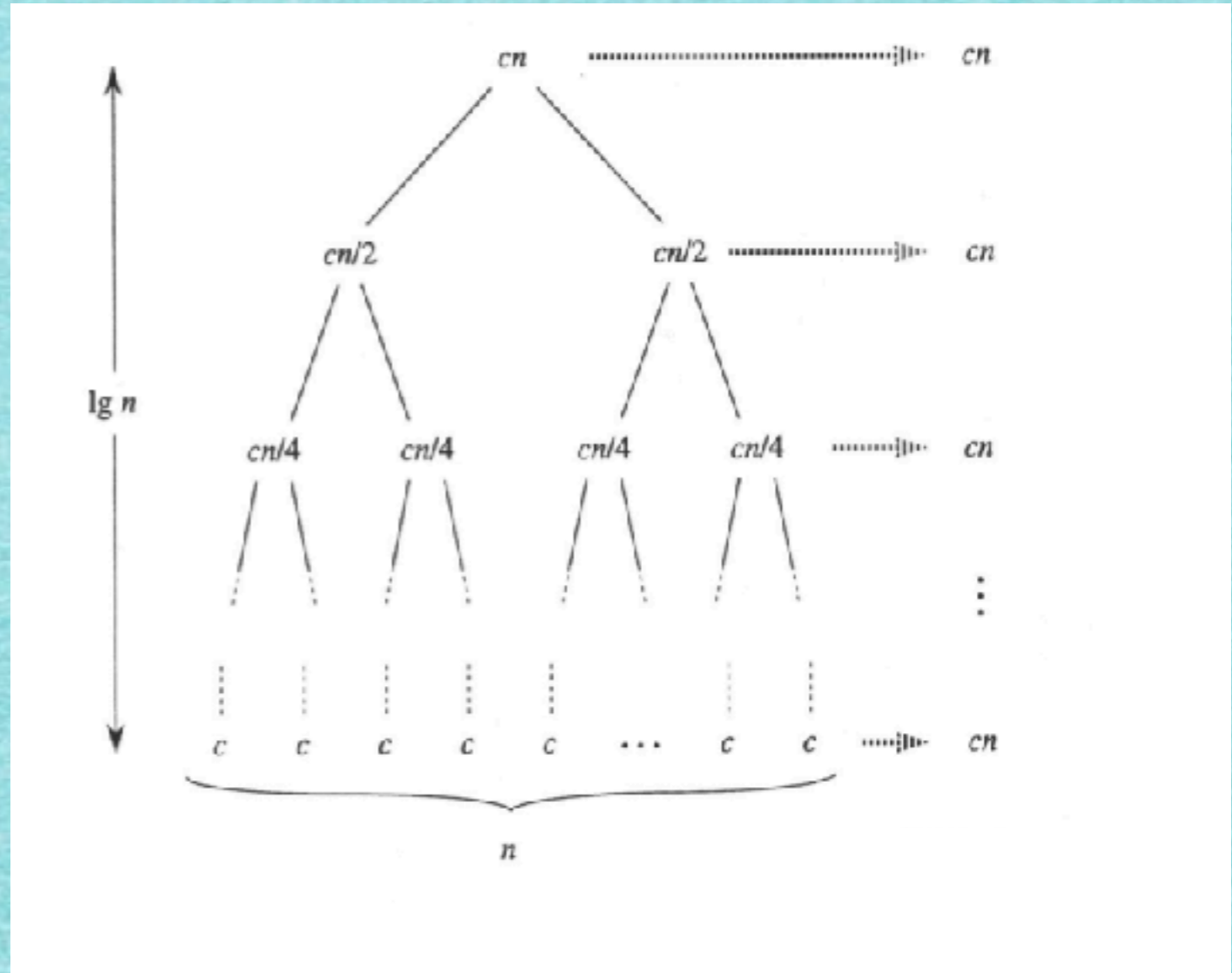
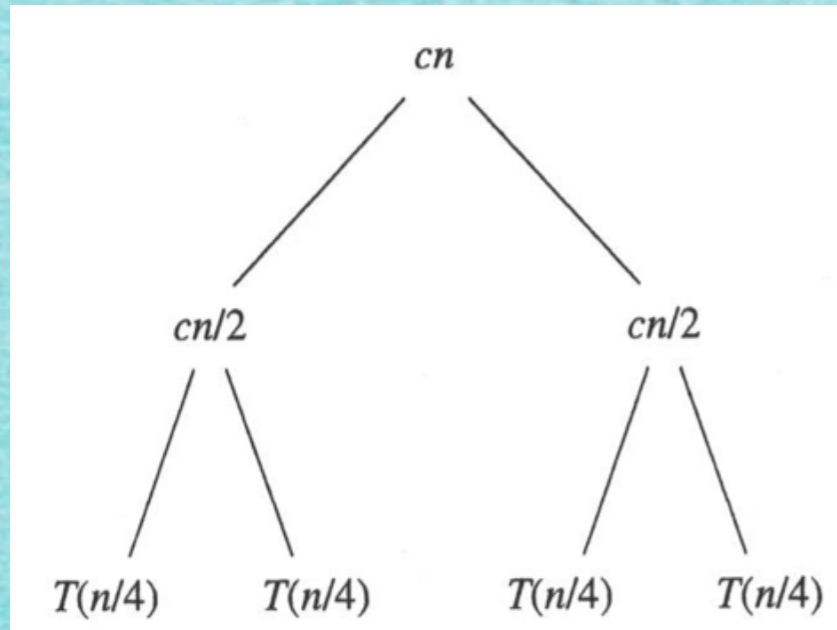
$T(n)$



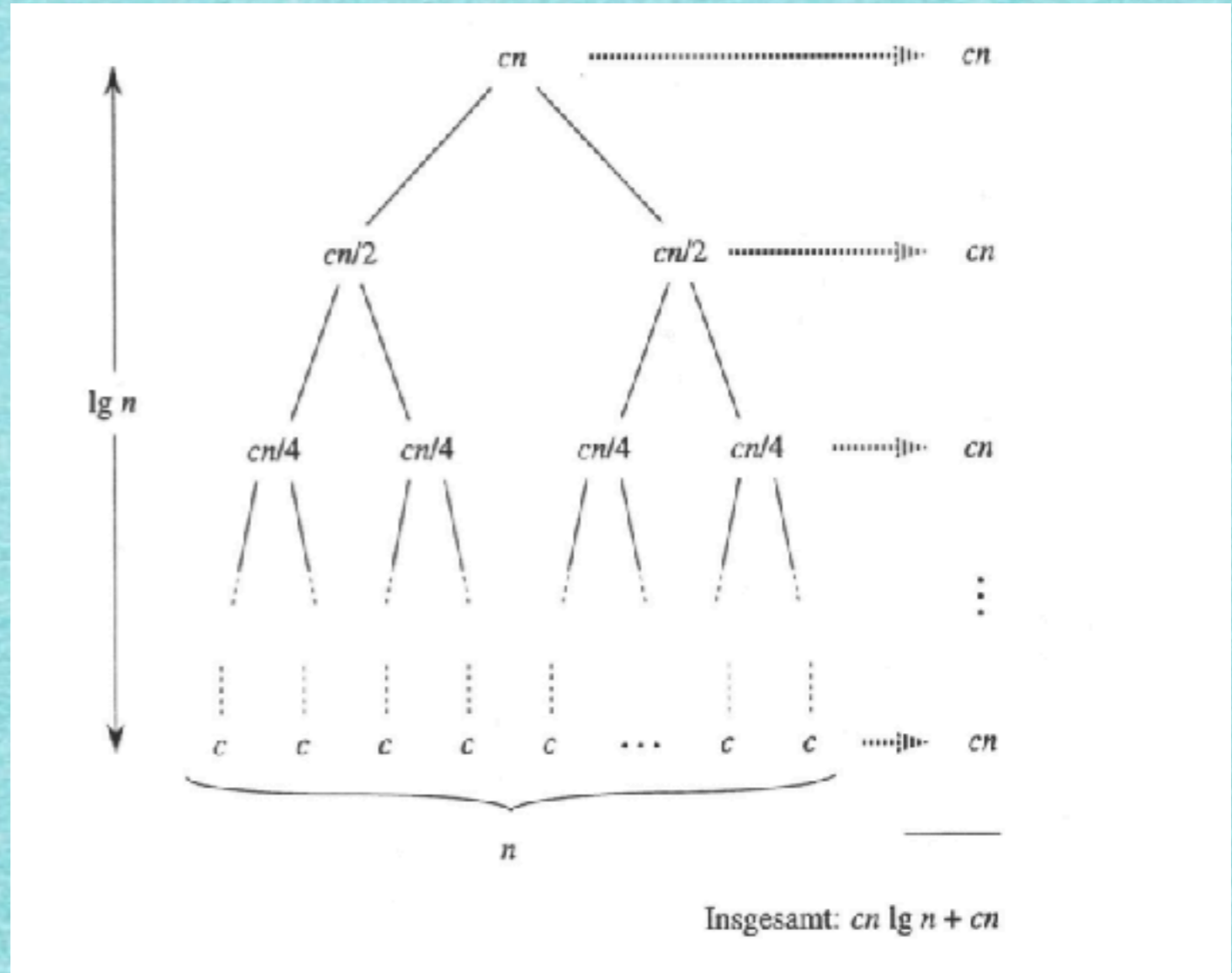
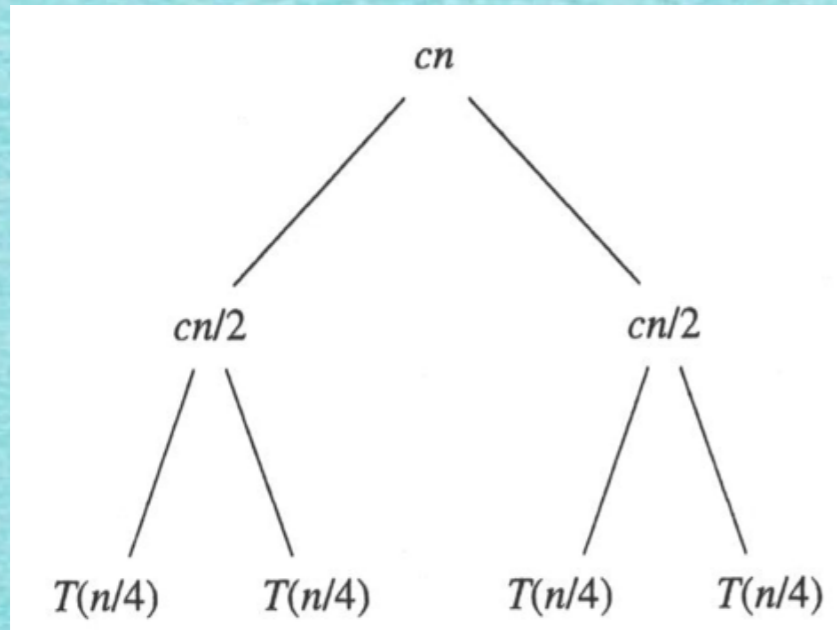
5.2.3 Laufzeit von Mergesort



5.2.3 Laufzeit von Mergesort



5.2.3 Laufzeit von Mergesort



5.2.3 Laufzeit von Mergesort

5.2.3 Laufzeit von Mergesort

Satz 5.3 (Komplexität von Mergesort)

5.2.3 Laufzeit von Mergesort

Satz 5.3 (Komplexität von Mergesort)
Für einen n -elementigen Array A hat Mergesort eine Laufzeit von $O(n \log n)$.

Mehr an der Tafel!

s.fekete@tu-bs.de