

Übung 12 – Algorithmen II

Moritz Laupichler, Hans-Peter Lehmann – {moritz.laupichler, hans-peter.lehmann}@kit.edu
http://algo2.iti.kit.edu/AlgorithmenII_WS22.php

Institut für Theoretische Informatik - Algorithmik II

```
    result = current_weight;
    return true;
}

for( EdgeID eid = graph.edgeBegin( current ); eid != graph.edgeEnd( current ); ++eid ){
    const Edge & edge = graph.getEdge( eid );
    COUNTING( statistic_data.inc( DijkstraStatisticData::TOUCHED_EDGES ); )
    if( edge.forward ){
        COUNTING( statistic_data.inc( DijkstraStatisticData::RELAXED_EDGES ); )
        weight new_weight = edge.weight + current_weight;
        GUARANTEE( new_weight >= current_weight, std::runtime_error, "Weight overflow detected." );
        if( !priority_queue.isReached( edge.target ) ){
            COUNTING( statistic_data.inc( DijkstraStatisticData::SUCCESSFULLY_RELAXED_EDGES ); )
            COUNTING( statistic_data.inc( DijkstraStatisticData::REACHED_NODES ); )
            priority_queue.push( edge.target, new_weight );
        } else {
            if( priority_queue.getCurrentKey( edge.target ) > new_weight ){
                COUNTING( statistic_data.inc( DijkstraStatisticData::SUCCESSFULLY_RELAXED_NODES ); )
                priority_queue.decreaseKey( edge.target, new_weight );
            }
        }
    }
}
```

- Stringology
 - Multikey Quicksort
 - Suche mit Suffix-Arrays
- Blatt 05, A4
- Blatt 05, A6

Bentley, Sedgewick (1997)

Three-way Radix Quicksort

- sortiert Elemente mit **mehreren Schlüsseln** wie *msd-Radixsort*
→ z.B. Stellen einer Zahl, Zeichen eines Strings
- für einen Schlüssel wird *Quicksort* mit **drei Fällen** ausgeführt
→ **kleiner als**, **gleich**, **größer als** das Pivotelement

Function mkqSort(S : Array of String, i : Integer) : Array of String

if $|S| \leq 1$ **then return** S

choose $p \in S$ uniformly at random

return concatenation of

$\text{mkqSort}(\langle e \in S : e[i] < p[i] \rangle, i),$

$\text{mkqSort}(\langle e \in S : e[i] = p[i] \rangle, i + 1),$

$\text{mkqSort}(\langle e \in S : e[i] > p[i] \rangle, i)$

Basisfall

Pivotelement

Rekursion

Multikey Quicksort

Ablauf

Function mkqSort(S : Array of String, i : Integer) : Array of String

if $|S| \leq 1$ **then return** S

choose $p \in S$ uniformly at random

return concatenation of

mkqSort($\langle e \in S : e[i] < p[i] \rangle, i$),

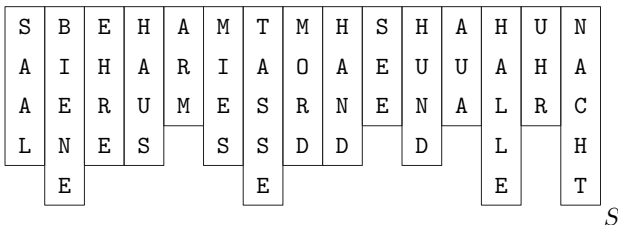
mkqSort($\langle e \in S : e[i] = p[i] \rangle, i + 1$),

mkqSort($\langle e \in S : e[i] > p[i] \rangle, i$)

Basisfall

Pivotelement

Rekursion



Multikey Quicksort

Ablauf

Function mkqSort(S : Array of String, i : Integer) : Array of String

if $|S| \leq 1$ **then return** S

choose $p \in S$ uniformly at random

return concatenation of

mkqSort($\langle e \in S : e[i] < p[i] \rangle, i$),

mkqSort($\langle e \in S : e[i] = p[i] \rangle, i + 1$),

mkqSort($\langle e \in S : e[i] > p[i] \rangle, i$)

Basisfall

Pivotelement

Rekursion

S	B	E	H	A	M	T	M	H	S	H	A	H	U	N
A	I	H	A	R	I	A	O	A	E	U	U	A	H	A
A	E	R	U	M	E	S	R	N	E	N	A	L	R	C
L	N	E	S		S	S	D	D		D		L		H
	E					E						E		T

$i = 1$

S

Multikey Quicksort

Ablauf

Function mkqSort(S : Array of String, i : Integer) : Array of String

if $|S| \leq 1$ **then return** S

choose $p \in S$ uniformly at random

return concatenation of

mkqSort($\langle e \in S : e[i] < p[i] \rangle, i$),

mkqSort($\langle e \in S : e[i] = p[i] \rangle, i + 1$),

mkqSort($\langle e \in S : e[i] > p[i] \rangle, i$)

Basisfall

Pivotelement

Rekursion

p

S	B	E	H	A	M	T	M	H	S	H	A	H	U	N
A	I	H	A	R	I	A	O	A	E	U	U	A	H	A
A	E	R	U	M	E	S	R	N	E	N	A	L	R	C
L	N	E	S		S	S	D	D		D		L		H
	E					E						E		T

$i = 1$

S

Multikey Quicksort

Ablauf

Function mkqSort(S : Array of String, i : Integer) : Array of String

if $|S| \leq 1$ **then return** S

choose $p \in S$ uniformly at random

return concatenation of

mkqSort($\langle e \in S : e[i] < p[i] \rangle, i$),

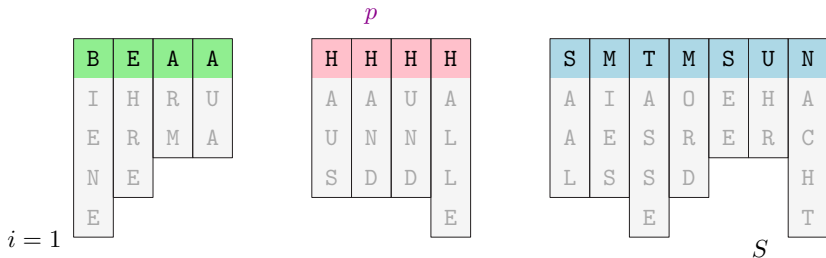
mkqSort($\langle e \in S : e[i] = p[i] \rangle, i + 1$),

mkqSort($\langle e \in S : e[i] > p[i] \rangle, i$)

Basisfall

Pivotelement

Rekursion



Multikey Quicksort

Ablauf

Function mkqSort(S : Array of String, i : Integer) : Array of String

if $|S| \leq 1$ **then return** S

choose $p \in S$ uniformly at random

return concatenation of

mkqSort($\langle e \in S : e[i] < p[i] \rangle, i$),

mkqSort($\langle e \in S : e[i] = p[i] \rangle, i + 1$),

mkqSort($\langle e \in S : e[i] > p[i] \rangle, i$)

Basisfall

Pivotelement

Rekursion

p

B	E	A	A
I	H	R	U
E	R	M	A
N	E		
E			

$i = 1$

H	H	H	H
A	A	U	A
U	N	N	L
S	D	D	L
			E

S	M	T	M	S	U	N
A	I	A	O	E	H	A
A	E	S	R	E		C
L	S	S	D			H
		E				T

S

Multikey Quicksort

Ablauf

Function mkqSort(S : Array of String, i : Integer) : Array of String

if $|S| \leq 1$ **then return** S

choose $p \in S$ uniformly at random

return concatenation of

mkqSort($\langle e \in S : e[i] < p[i] \rangle, i$),

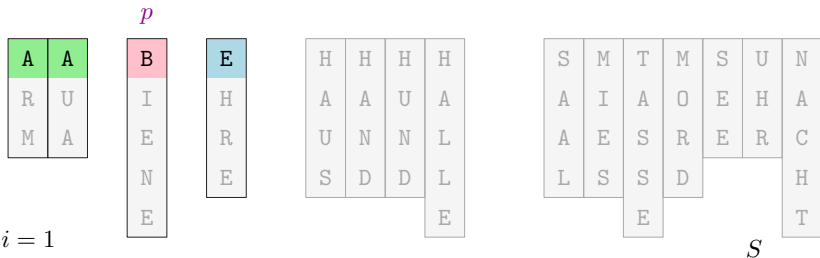
mkqSort($\langle e \in S : e[i] = p[i] \rangle, i + 1$),

mkqSort($\langle e \in S : e[i] > p[i] \rangle, i$)

Basisfall

Pivotelement

Rekursion



Multikey Quicksort

Ablauf

Function mkqSort(S : Array of String, i : Integer) : Array of String

if $|S| \leq 1$ **then return** S

choose $p \in S$ uniformly at random

return concatenation of

mkqSort($\langle e \in S : e[i] < p[i] \rangle, i$),

mkqSort($\langle e \in S : e[i] = p[i] \rangle, i + 1$),

mkqSort($\langle e \in S : e[i] > p[i] \rangle, i$)

Basisfall

Pivotelement

Rekursion

p

A	A
R	U
M	A

B
I
E
N
E

E
H
R
E

H	H	H	H
A	A	U	A
U	N	N	L
S	D	D	L
			E

S	M	T	M	S	U	N
A	I	A	O	E	H	A
A	E	S	R	E		C
L	S	S	D			H
		E				T

$i = 1$

S

Multikey Quicksort

Ablauf

Function mkqSort(S : Array of String, i : Integer) : Array of String

if $|S| \leq 1$ **then return** S

choose $p \in S$ uniformly at random

return concatenation of

mkqSort($\langle e \in S : e[i] < p[i] \rangle, i$),

mkqSort($\langle e \in S : e[i] = p[i] \rangle, i + 1$),

mkqSort($\langle e \in S : e[i] > p[i] \rangle, i$)

Basisfall

Pivotelement

Rekursion

p

A	A
R	U
M	A

B
I
E
N
E

E
H
R
E

H	H	H	H
A	A	U	A
U	N	N	L
S	D	D	L
			E

S	M	T	M	S	U	N
A	I	A	O	E	H	A
A	E	S	R	E		C
L	S	S	D			H
		E				T

$i = 1$

S

Multikey Quicksort

Ablauf

Function mkqSort(S : Array of String, i : Integer) : Array of String

if $|S| \leq 1$ **then return** S

choose $p \in S$ uniformly at random

return concatenation of

mkqSort($\langle e \in S : e[i] < p[i] \rangle, i$),

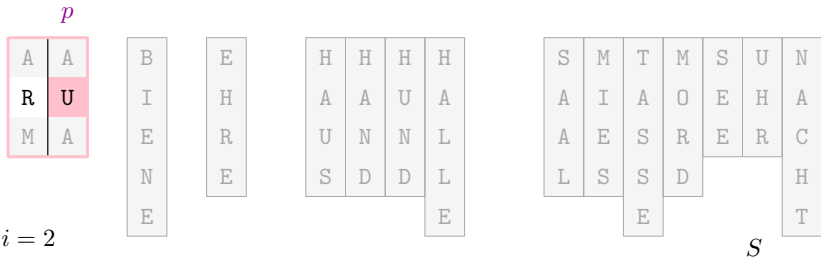
mkqSort($\langle e \in S : e[i] = p[i] \rangle, i + 1$),

mkqSort($\langle e \in S : e[i] > p[i] \rangle, i$)

Basisfall

Pivotelement

Rekursion



Multikey Quicksort

Ablauf

Function mkqSort(S : Array of String, i : Integer) : Array of String

if $|S| \leq 1$ **then return** S

choose $p \in S$ uniformly at random

return concatenation of

mkqSort($\langle e \in S : e[i] < p[i] \rangle, i$),

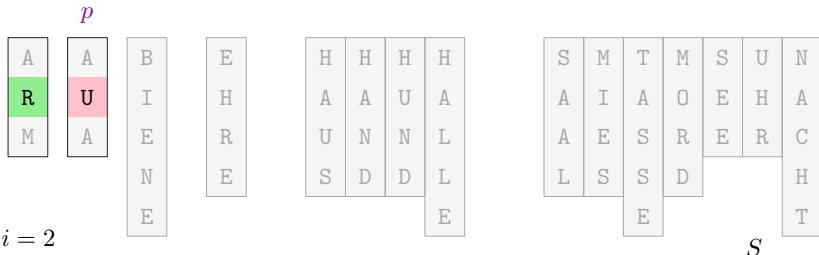
mkqSort($\langle e \in S : e[i] = p[i] \rangle, i + 1$),

mkqSort($\langle e \in S : e[i] > p[i] \rangle, i$)

Basisfall

Pivotelement

Rekursion



Multikey Quicksort

Ablauf

Function mkqSort(S : Array of String, i : Integer) : Array of String

if $|S| \leq 1$ **then return** S

choose $p \in S$ uniformly at random

return concatenation of

mkqSort($\langle e \in S : e[i] < p[i] \rangle, i$),

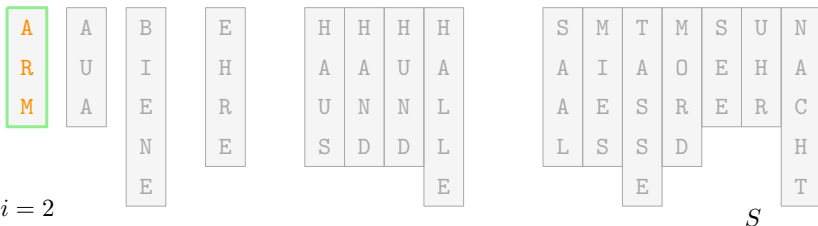
mkqSort($\langle e \in S : e[i] = p[i] \rangle, i + 1$),

mkqSort($\langle e \in S : e[i] > p[i] \rangle, i$)

Basisfall

Pivotelement

Rekursion



Multikey Quicksort

Ablauf

Function mkqSort(S : Array of String, i : Integer) : Array of String

if $|S| \leq 1$ **then return** S

choose $p \in S$ uniformly at random

return concatenation of

mkqSort($\langle e \in S : e[i] < p[i] \rangle, i$),

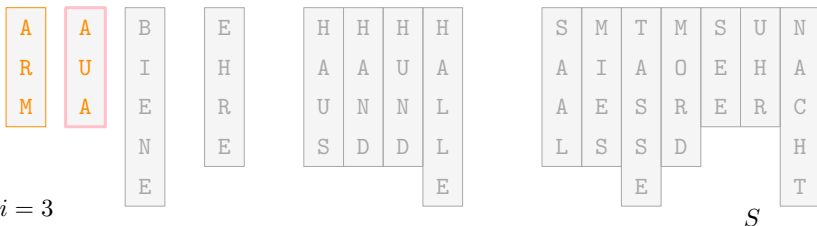
mkqSort($\langle e \in S : e[i] = p[i] \rangle, i + 1$),

mkqSort($\langle e \in S : e[i] > p[i] \rangle, i$)

Basisfall

Pivotelement

Rekursion



Multikey Quicksort

Ablauf

Function mkqSort(S : Array of String, i : Integer) : Array of String

if $|S| \leq 1$ **then return** S

choose $p \in S$ uniformly at random

return concatenation of

mkqSort($\langle e \in S : e[i] < p[i] \rangle, i$),

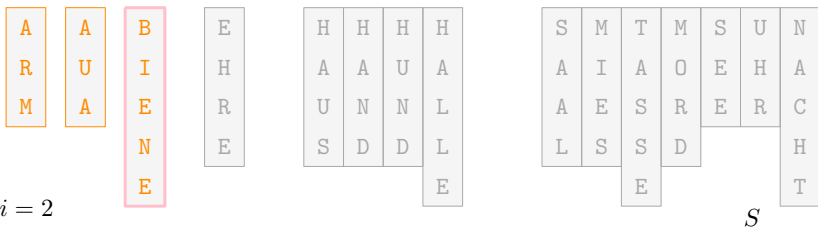
mkqSort($\langle e \in S : e[i] = p[i] \rangle, i + 1$),

mkqSort($\langle e \in S : e[i] > p[i] \rangle, i$)

Basisfall

Pivotelement

Rekursion



Multikey Quicksort

Ablauf

Function mkqSort(S : Array of String, i : Integer) : Array of String

if $|S| \leq 1$ **then return** S

choose $p \in S$ uniformly at random

return concatenation of

mkqSort($\langle e \in S : e[i] < p[i] \rangle, i$),

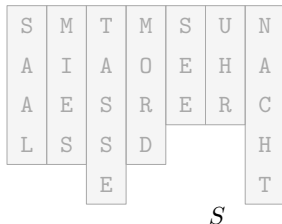
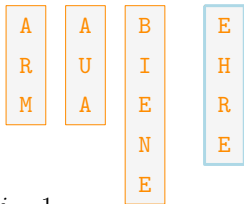
mkqSort($\langle e \in S : e[i] = p[i] \rangle, i + 1$),

mkqSort($\langle e \in S : e[i] > p[i] \rangle, i$)

Basisfall

Pivotelement

Rekursion



Multikey Quicksort

Ablauf

Function mkqSort(S : Array of String, i : Integer) : Array of String

if $|S| \leq 1$ **then return** S

choose $p \in S$ uniformly at random

return concatenation of

mkqSort($\langle e \in S : e[i] < p[i] \rangle, i$),

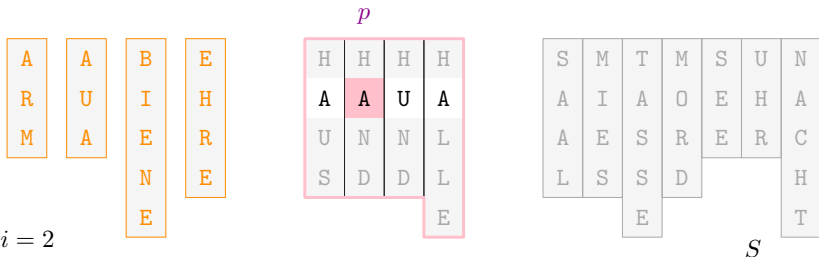
mkqSort($\langle e \in S : e[i] = p[i] \rangle, i + 1$),

mkqSort($\langle e \in S : e[i] > p[i] \rangle, i$)

Basisfall

Pivotelement

Rekursion



Multikey Quicksort

Ablauf

Function mkqSort(S : Array of String, i : Integer) : Array of String

if $|S| \leq 1$ **then return** S

choose $p \in S$ uniformly at random

return concatenation of

mkqSort($\langle e \in S : e[i] < p[i] \rangle, i$),

mkqSort($\langle e \in S : e[i] = p[i] \rangle, i + 1$),

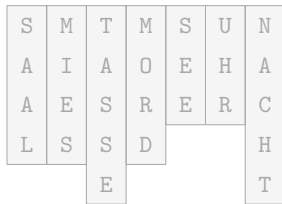
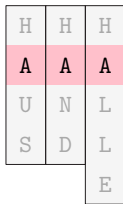
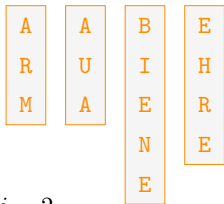
mkqSort($\langle e \in S : e[i] > p[i] \rangle, i$)

Basisfall

Pivotelement

Rekursion

p



Multikey Quicksort

Ablauf

Function mkqSort(S : Array of String, i : Integer) : Array of String

if $|S| \leq 1$ **then return** S

choose $p \in S$ uniformly at random

return concatenation of

mkqSort($\langle e \in S : e[i] < p[i] \rangle, i$),

mkqSort($\langle e \in S : e[i] = p[i] \rangle, i + 1$),

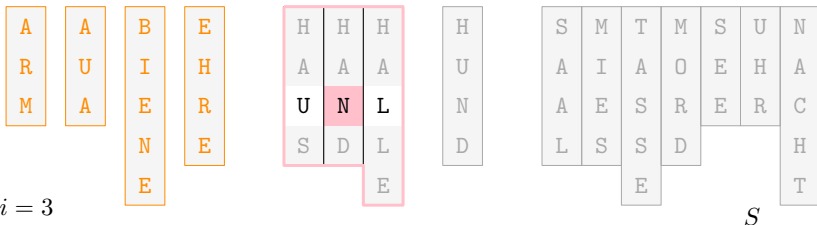
mkqSort($\langle e \in S : e[i] > p[i] \rangle, i$)

Basisfall

Pivotelement

Rekursion

p



Multikey Quicksort

Ablauf

Function mkqSort(S : Array of String, i : Integer) : Array of String

if $|S| \leq 1$ **then return** S

choose $p \in S$ uniformly at random

return concatenation of

mkqSort($\langle e \in S : e[i] < p[i] \rangle, i$),

mkqSort($\langle e \in S : e[i] = p[i] \rangle, i + 1$),

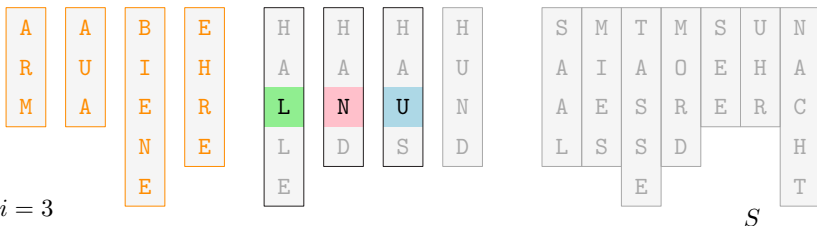
mkqSort($\langle e \in S : e[i] > p[i] \rangle, i$)

Basisfall

Pivotelement

Rekursion

p



Multikey Quicksort

Ablauf

Function mkqSort(S : Array of String, i : Integer) : Array of String

if $|S| \leq 1$ **then return** S

choose $p \in S$ uniformly at random

return concatenation of

mkqSort($\langle e \in S : e[i] < p[i] \rangle, i$),

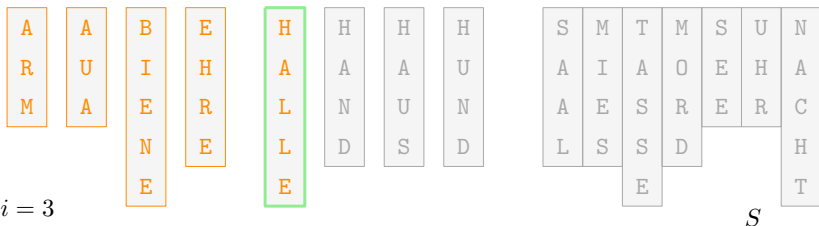
mkqSort($\langle e \in S : e[i] = p[i] \rangle, i + 1$),

mkqSort($\langle e \in S : e[i] > p[i] \rangle, i$)

Basisfall

Pivotelement

Rekursion



Multikey Quicksort

Ablauf

Function mkqSort(S : Array of String, i : Integer) : Array of String

if $|S| \leq 1$ **then return** S

choose $p \in S$ uniformly at random

return concatenation of

mkqSort($\langle e \in S : e[i] < p[i] \rangle, i$),

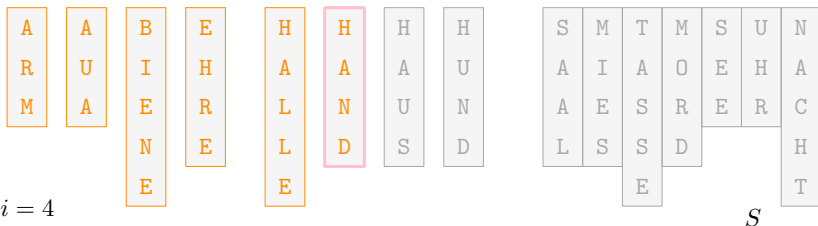
mkqSort($\langle e \in S : e[i] = p[i] \rangle, i + 1$),

mkqSort($\langle e \in S : e[i] > p[i] \rangle, i$)

Basisfall

Pivotelement

Rekursion



Multikey Quicksort

Ablauf

Function mkqSort(S : Array of String, i : Integer) : Array of String

if $|S| \leq 1$ **then return** S

choose $p \in S$ uniformly at random

return concatenation of

mkqSort($\langle e \in S : e[i] < p[i] \rangle, i$),

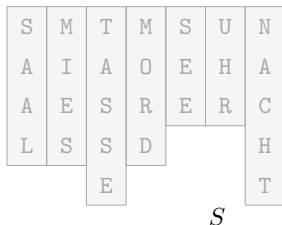
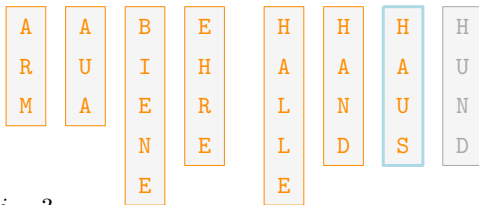
mkqSort($\langle e \in S : e[i] = p[i] \rangle, i + 1$),

mkqSort($\langle e \in S : e[i] > p[i] \rangle, i$)

Basisfall

Pivotelement

Rekursion



Multikey Quicksort

Ablauf

Function mkqSort(S : Array of String, i : Integer) : Array of String

if $|S| \leq 1$ **then return** S

choose $p \in S$ uniformly at random

return concatenation of

mkqSort($\langle e \in S : e[i] < p[i] \rangle, i$),

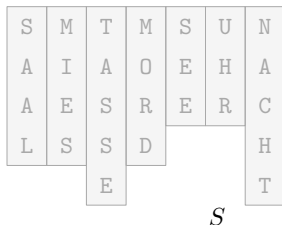
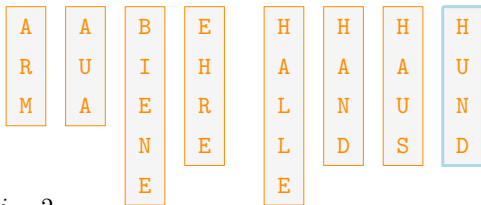
mkqSort($\langle e \in S : e[i] = p[i] \rangle, i + 1$),

mkqSort($\langle e \in S : e[i] > p[i] \rangle, i$)

Basisfall

Pivotelement

Rekursion



Multikey Quicksort

Ablauf

Function mkqSort(S : Array of String, i : Integer) : Array of String

if $|S| \leq 1$ **then return** S

choose $p \in S$ uniformly at random

return concatenation of

mkqSort($\langle e \in S : e[i] < p[i] \rangle, i$),

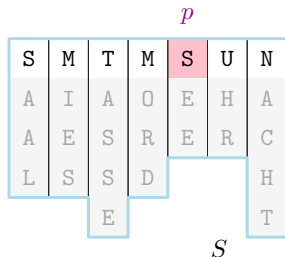
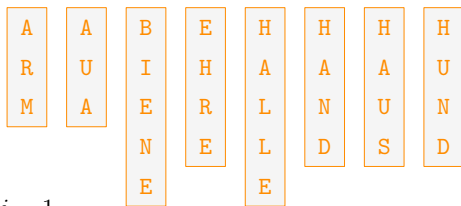
mkqSort($\langle e \in S : e[i] = p[i] \rangle, i + 1$),

mkqSort($\langle e \in S : e[i] > p[i] \rangle, i$)

Basisfall

Pivotelement

Rekursion



Multikey Quicksort

Ablauf

Function mkqSort(S : Array of String, i : Integer) : Array of String

if $|S| \leq 1$ **then return** S

choose $p \in S$ uniformly at random

return concatenation of

mkqSort($\langle e \in S : e[i] < p[i] \rangle, i$),

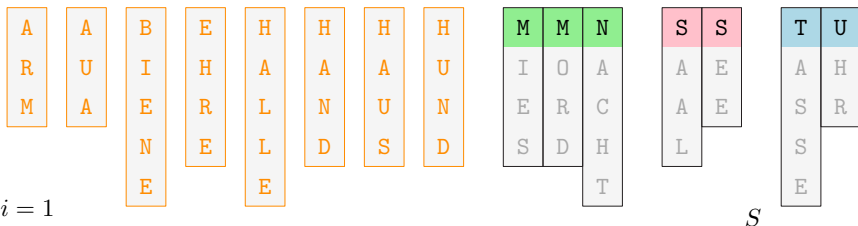
mkqSort($\langle e \in S : e[i] = p[i] \rangle, i + 1$),

mkqSort($\langle e \in S : e[i] > p[i] \rangle, i$)

Basisfall

Pivotelement

Rekursion



Multikey Quicksort

Ablauf

Function mkqSort(S : Array of String, i : Integer) : Array of String

if $|S| \leq 1$ **then return** S

choose $p \in S$ uniformly at random

return concatenation of

mkqSort($\langle e \in S : e[i] < p[i] \rangle, i$),

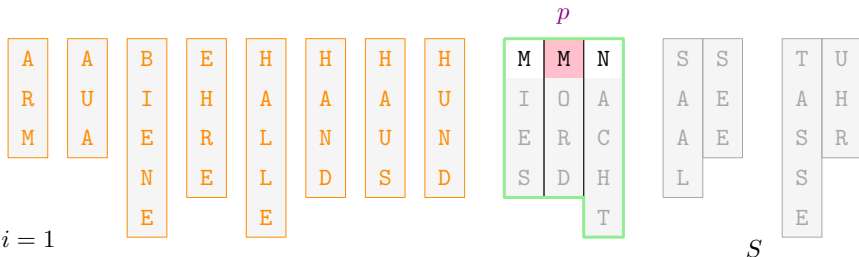
mkqSort($\langle e \in S : e[i] = p[i] \rangle, i + 1$),

mkqSort($\langle e \in S : e[i] > p[i] \rangle, i$)

Basisfall

Pivotelement

Rekursion



Multikey Quicksort

Ablauf

Function mkqSort(S : Array of String, i : Integer) : Array of String

if $|S| \leq 1$ **then return** S

choose $p \in S$ uniformly at random

return concatenation of

mkqSort($\langle e \in S : e[i] < p[i] \rangle, i$),

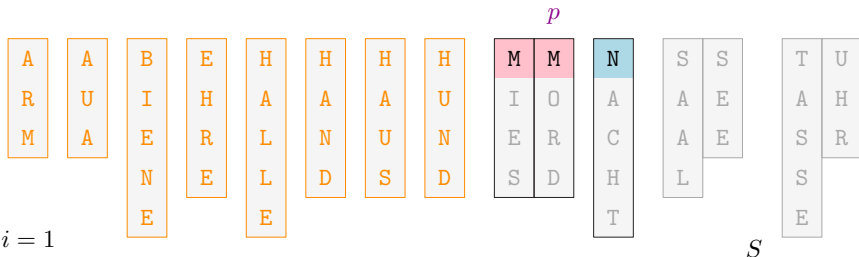
mkqSort($\langle e \in S : e[i] = p[i] \rangle, i + 1$),

mkqSort($\langle e \in S : e[i] > p[i] \rangle, i$)

Basisfall

Pivotelement

Rekursion



Function mkgSort(*S*: Array of String, *i* : Integer) : Array of String

if $|S| \leq 1$ then return S

choose $p \in S$ uniformly at random

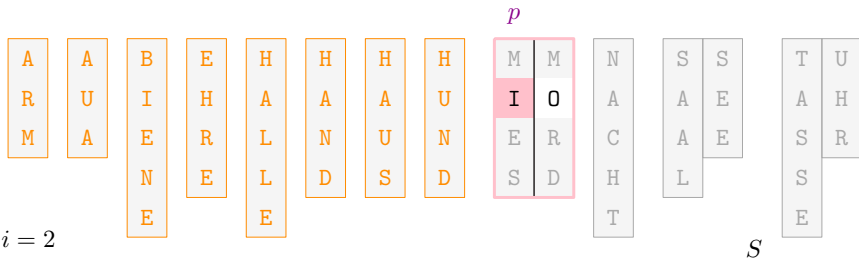
return concatenation of

$$\text{mkqSort}(\langle e \in S : e[i] < p[i] \rangle, i),$$
$$\text{mkqSort}(\langle e \in S : e[i] = p[i] \rangle, i + 1),$$
$$\text{mkqSort}(\langle e \in S : e[i] > p[i] \rangle, i)$$

Basisfall

Pivotelement

Rekursion



Multikey Quicksort

Ablauf

Function mkqSort(S : Array of String, i : Integer) : Array of String

if $|S| \leq 1$ **then return** S

choose $p \in S$ uniformly at random

return concatenation of

mkqSort($\langle e \in S : e[i] < p[i] \rangle, i$),

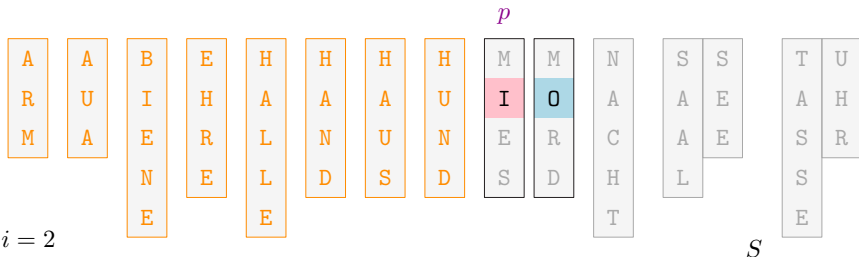
mkqSort($\langle e \in S : e[i] = p[i] \rangle, i + 1$),

mkqSort($\langle e \in S : e[i] > p[i] \rangle, i$)

Basisfall

Pivotelement

Rekursion



Multikey Quicksort

Ablauf

Function mkqSort(S : Array of String, i : Integer) : Array of String

if $|S| \leq 1$ **then return** S

choose $p \in S$ uniformly at random

return concatenation of

mkqSort($\langle e \in S : e[i] < p[i] \rangle, i$),

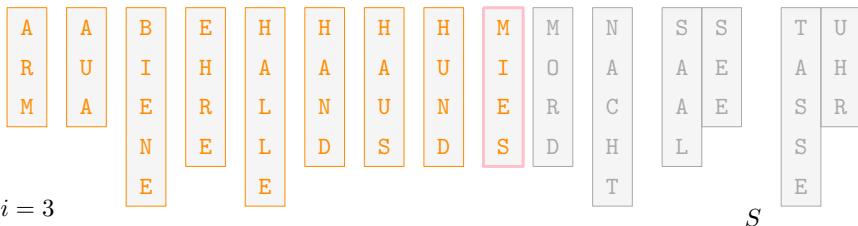
mkqSort($\langle e \in S : e[i] = p[i] \rangle, i + 1$),

mkqSort($\langle e \in S : e[i] > p[i] \rangle, i$)

Basisfall

Pivotelement

Rekursion



Multikey Quicksort

Ablauf

Function mkqSort(S : Array of String, i : Integer) : Array of String

if $|S| \leq 1$ **then return** S

choose $p \in S$ uniformly at random

return concatenation of

mkqSort($\langle e \in S : e[i] < p[i] \rangle, i$),

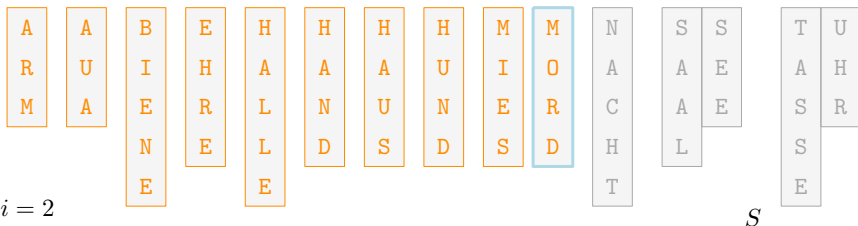
mkqSort($\langle e \in S : e[i] = p[i] \rangle, i + 1$),

mkqSort($\langle e \in S : e[i] > p[i] \rangle, i$)

Basisfall

Pivotelement

Rekursion



Multikey Quicksort

Ablauf

Function mkqSort(S : Array of String, i : Integer) : Array of String

if $|S| \leq 1$ **then return** S

choose $p \in S$ uniformly at random

return concatenation of

mkqSort($\langle e \in S : e[i] < p[i] \rangle, i$),

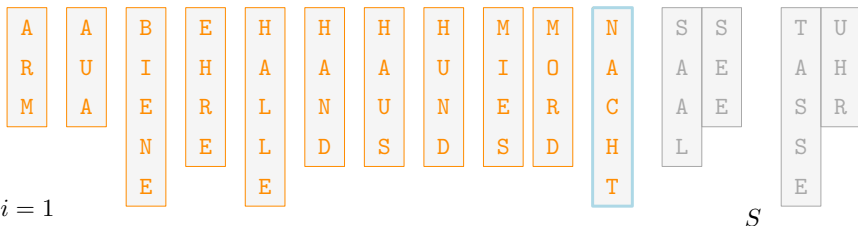
mkqSort($\langle e \in S : e[i] = p[i] \rangle, i + 1$),

mkqSort($\langle e \in S : e[i] > p[i] \rangle, i$)

Basisfall

Pivotelement

Rekursion



Multikey Quicksort

Ablauf

Function mkqSort(S : Array of String, i : Integer) : Array of String

if $|S| \leq 1$ **then return** S

choose $p \in S$ uniformly at random

return concatenation of

mkqSort($\langle e \in S : e[i] < p[i] \rangle, i$),

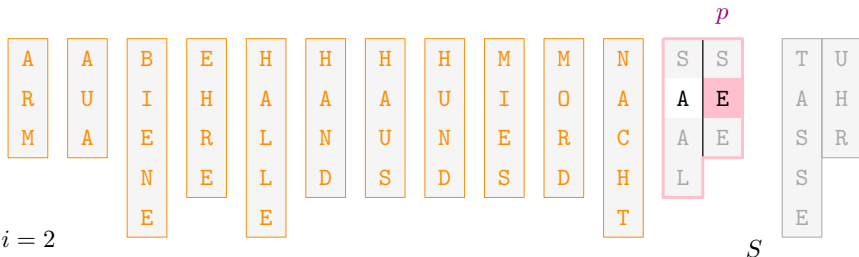
mkqSort($\langle e \in S : e[i] = p[i] \rangle, i + 1$),

mkqSort($\langle e \in S : e[i] > p[i] \rangle, i$)

Basisfall

Pivotelement

Rekursion



Multikey Quicksort

Ablauf

Function mkqSort(S : Array of String, i : Integer) : Array of String

if $|S| \leq 1$ **then return** S

choose $p \in S$ uniformly at random

return concatenation of

mkqSort($\langle e \in S : e[i] < p[i] \rangle, i$),

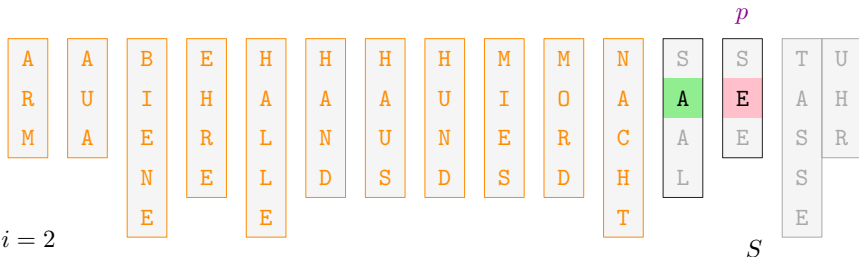
mkqSort($\langle e \in S : e[i] = p[i] \rangle, i + 1$),

mkqSort($\langle e \in S : e[i] > p[i] \rangle, i$)

Basisfall

Pivotelement

Rekursion



Multikey Quicksort

Ablauf

Function mkqSort(S : Array of String, i : Integer) : Array of String

if $|S| \leq 1$ **then return** S

choose $p \in S$ uniformly at random

return concatenation of

mkqSort($\langle e \in S : e[i] < p[i] \rangle, i$),

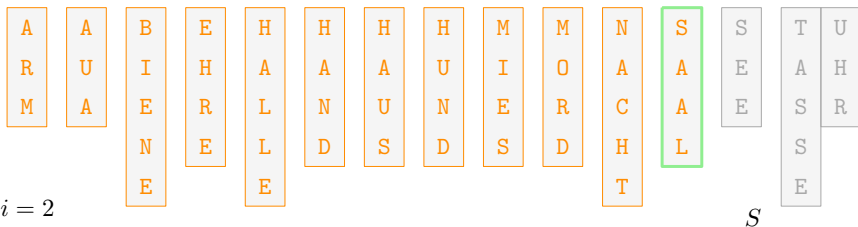
mkqSort($\langle e \in S : e[i] = p[i] \rangle, i + 1$),

mkqSort($\langle e \in S : e[i] > p[i] \rangle, i$)

Basisfall

Pivotelement

Rekursion



Multikey Quicksort

Ablauf

Function mkqSort(S : Array of String, i : Integer) : Array of String

if $|S| \leq 1$ **then return** S

choose $p \in S$ uniformly at random

return concatenation of

mkqSort($\langle e \in S : e[i] < p[i] \rangle, i$),

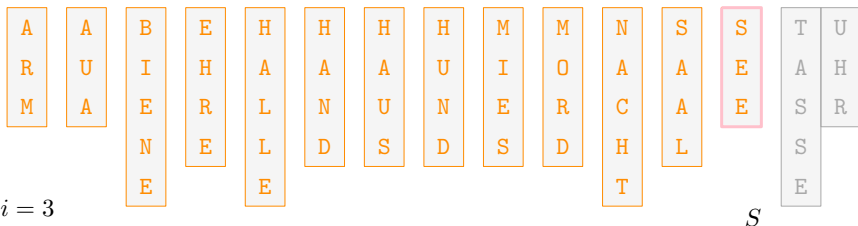
mkqSort($\langle e \in S : e[i] = p[i] \rangle, i + 1$),

mkqSort($\langle e \in S : e[i] > p[i] \rangle, i$)

Basisfall

Pivotelement

Rekursion



Multikey Quicksort

Ablauf

Function mkqSort(S : Array of String, i : Integer) : Array of String

if $|S| \leq 1$ **then return** S

choose $p \in S$ uniformly at random

return concatenation of

mkqSort($\langle e \in S : e[i] < p[i] \rangle, i$),

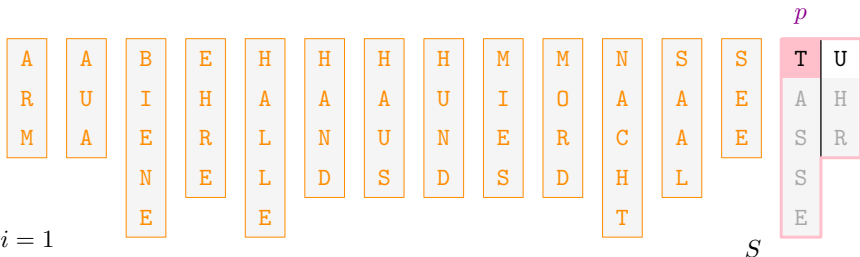
mkqSort($\langle e \in S : e[i] = p[i] \rangle, i + 1$),

mkqSort($\langle e \in S : e[i] > p[i] \rangle, i$)

Basisfall

Pivotelement

Rekursion



Multikey Quicksort

Ablauf

Function mkqSort(S : Array of String, i : Integer) : Array of String

if $|S| \leq 1$ **then return** S

choose $p \in S$ uniformly at random

return concatenation of

mkqSort($\langle e \in S : e[i] < p[i] \rangle, i$),

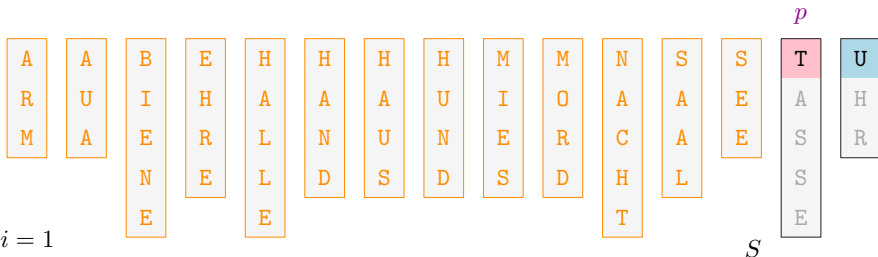
mkqSort($\langle e \in S : e[i] = p[i] \rangle, i + 1$),

mkqSort($\langle e \in S : e[i] > p[i] \rangle, i$)

Basisfall

Pivotelement

Rekursion



Multikey Quicksort

Ablauf

Function mkqSort(S : Array of String, i : Integer) : Array of String

if $|S| \leq 1$ **then return** S

choose $p \in S$ uniformly at random

return concatenation of

mkqSort($\langle e \in S : e[i] < p[i] \rangle, i$),

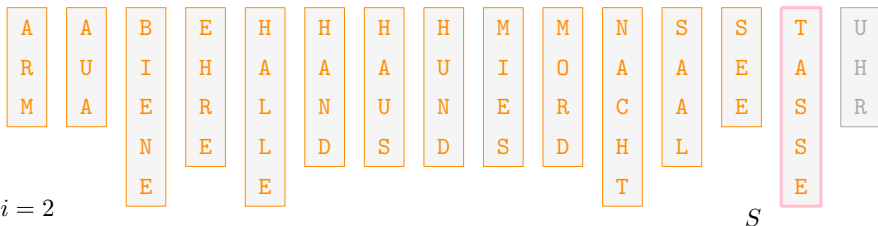
mkqSort($\langle e \in S : e[i] = p[i] \rangle, i + 1$),

mkqSort($\langle e \in S : e[i] > p[i] \rangle, i$)

Basisfall

Pivotelement

Rekursion



Multikey Quicksort

Ablauf

Function mkqSort(S : Array of String, i : Integer) : Array of String

if $|S| \leq 1$ **then return** S

choose $p \in S$ uniformly at random

return concatenation of

mkqSort($\langle e \in S : e[i] < p[i] \rangle, i$),

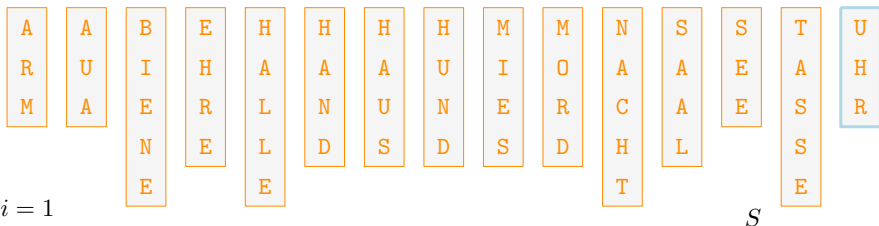
mkqSort($\langle e \in S : e[i] = p[i] \rangle, i + 1$),

mkqSort($\langle e \in S : e[i] > p[i] \rangle, i$)

Basisfall

Pivotelement

Rekursion



Function mkqSort(S : Array of String, i : Integer) : Array of String

if $|S| \leq 1$ **then return** S

choose $p \in S$ uniformly at random

return concatenation of

mkqSort($\langle e \in S : e[i] < p[i] \rangle, i$),

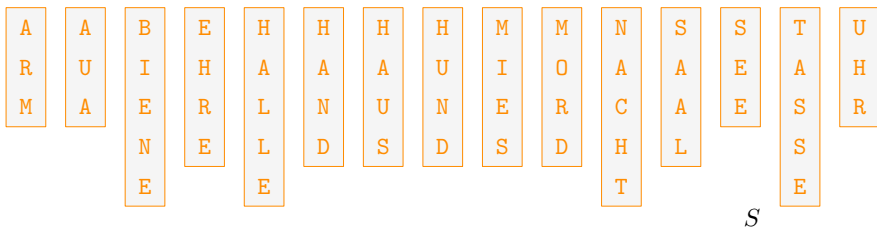
mkqSort($\langle e \in S : e[i] = p[i] \rangle, i + 1$),

mkqSort($\langle e \in S : e[i] > p[i] \rangle, i$)

Basisfall

Pivotelement

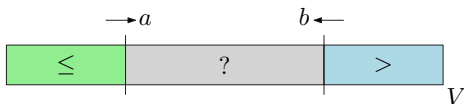
Rekursion



in-place bei Quicksort für Integer

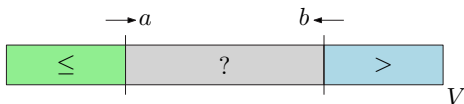
- teilt Elemente in **kleiner gleich** und **größer** als Pivotelement p
- zwei Zeiger a , b wandern von außen “in die Mitte”
→ Invariante: $V[i < a] \leq p$, $V[i > b] > p$

- Wähle Pivot p und tausche mit erstem Element, setze $a = 2$, $b = n$
- $a \rightarrow a + 1$, solange $V[a] \leq p$,
 $b \rightarrow b - 1$, solange $V[b] > p$,
- Tausch, wenn $V[a] > p$ und $V[b] \leq p$
- Ende, wenn $a > b$



in-place bei Quicksort für Integer

- teilt Elemente in **kleiner gleich** und **größer** als Pivotelement p
- zwei Zeiger a, b wandern von außen “in die Mitte”
 - Invariante: $V[i < a] \leq p$, $V[i > b] > p$
- Wähle Pivot p und tausche mit erstem Element, setze $a = 2, b = n$
- $a \rightarrow a + 1$, solange $V[a] \leq p$,
 $b \rightarrow b - 1$, solange $V[b] > p$,
- Tausch, wenn $V[a] > p$ und $V[b] \leq p$
- Ende, wenn $a > b$



in-place bei Quicksort für Integer

- teilt Elemente in **kleiner gleich** und **größer** als Pivotelement p
- zwei Zeiger a, b wandern von außen “in die Mitte”
 - Invariante: $V[i < a] \leq p$, $V[i > b] > p$
- Wähle Pivot p und tausche mit erstem Element, setze $a = 2, b = n$
- $a \rightarrow a + 1$, solange $V[a] \leq p$,
 $b \rightarrow b - 1$, solange $V[b] > p$,
- Tausch, wenn $V[a] > p$ und $V[b] \leq p$
- Ende, wenn $a > b$

10	17	7	41	17	43	25	33	78	14	29
1									n	V

in-place bei Quicksort für Integer

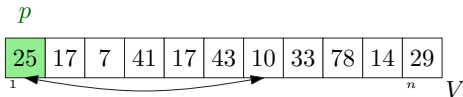
- teilt Elemente in **kleiner gleich** und **größer** als Pivotelement p
- zwei Zeiger a, b wandern von außen “in die Mitte”
 - Invariante: $V[i < a] \leq p$, $V[i > b] > p$
- Wähle Pivot p und tausche mit erstem Element, setze $a = 2, b = n$
- $a \rightarrow a + 1$, solange $V[a] \leq p$,
 $b \rightarrow b - 1$, solange $V[b] > p$,
- Tausch, wenn $V[a] > p$ und $V[b] \leq p$
- Ende, wenn $a > b$

p

10	17	7	41	17	43	25	33	78	14	29
1									n	V

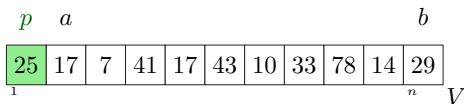
in-place bei Quicksort für Integer

- teilt Elemente in **kleiner gleich** und **größer** als Pivotelement p
- zwei Zeiger a, b wandern von außen “in die Mitte”
→ Invariante: $V[i < a] \leq p$, $V[i > b] > p$
- Wähle Pivot p und tausche mit erstem Element, setze $a = 2, b = n$
- $a \rightarrow a + 1$, solange $V[a] \leq p$,
 $b \rightarrow b - 1$, solange $V[b] > p$,
- Tausch, wenn $V[a] > p$ und $V[b] \leq p$
- Ende, wenn $a > b$



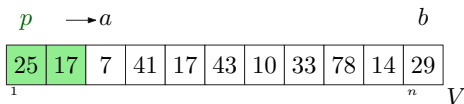
in-place bei Quicksort für Integer

- teilt Elemente in **kleiner gleich** und **größer** als Pivotelement p
- zwei Zeiger a, b wandern von außen "in die Mitte"
→ Invariante: $V[i < a] \leq p, V[i > b] > p$
 - Wähle Pivot p und tausche mit erstem Element, setze $a = 2, b = n$
 - $a \rightarrow a + 1$, solange $V[a] \leq p$,
 $b \rightarrow b - 1$, solange $V[b] > p$,
 - Tausch, wenn $V[a] > p$ und $V[b] \leq p$
 - Ende, wenn $a > b$



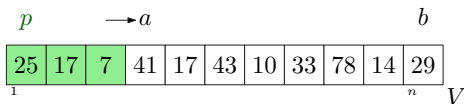
in-place bei Quicksort für Integer

- teilt Elemente in **kleiner gleich** und **größer** als Pivotelement p
- zwei Zeiger a, b wandern von außen “in die Mitte”
→ Invariante: $V[i < a] \leq p$, $V[i > b] > p$
 - Wähle Pivot p und tausche mit erstem Element, setze $a = 2, b = n$
 - $a \rightarrow a + 1$, solange $V[a] \leq p$,
 $b \rightarrow b - 1$, solange $V[b] > p$,
 - Tausch, wenn $V[a] > p$ und $V[b] \leq p$
 - Ende, wenn $a > b$



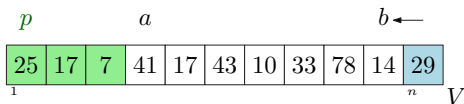
in-place bei Quicksort für Integer

- teilt Elemente in **kleiner gleich** und **größer** als Pivotelement p
- zwei Zeiger a, b wandern von außen "in die Mitte"
→ Invariante: $V[i < a] \leq p, V[i > b] > p$
 - Wähle Pivot p und tausche mit erstem Element, setze $a = 2, b = n$
 - $a \rightarrow a + 1$, solange $V[a] \leq p$,
 $b \rightarrow b - 1$, solange $V[b] > p$,
 - Tausch, wenn $V[a] > p$ und $V[b] \leq p$
 - Ende, wenn $a > b$



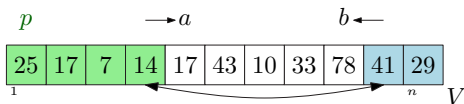
in-place bei Quicksort für Integer

- teilt Elemente in **kleiner gleich** und **größer** als Pivotelement p
- zwei Zeiger a , b wandern von außen “in die Mitte”
→ Invariante: $V[i < a] \leq p$, $V[i > b] > p$
 - Wähle Pivot p und tausche mit erstem Element, setze $a = 2$, $b = n$
 - $a \rightarrow a + 1$, solange $V[a] \leq p$,
 $b \rightarrow b - 1$, solange $V[b] > p$,
 - Tausch, wenn $V[a] > p$ und $V[b] \leq p$
 - Ende, wenn $a > b$



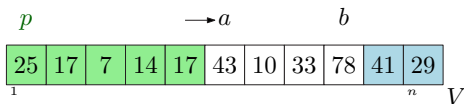
in-place bei Quicksort für Integer

- teilt Elemente in **kleiner gleich** und **größer** als Pivotelement p
- zwei Zeiger a, b wandern von außen “in die Mitte”
→ Invariante: $V[i < a] \leq p$, $V[i > b] > p$
- Wähle Pivot p und tausche mit erstem Element, setze $a = 2, b = n$
- $a \rightarrow a + 1$, solange $V[a] \leq p$,
 $b \rightarrow b - 1$, solange $V[b] > p$,
- Tausch, wenn $V[a] > p$ und $V[b] \leq p$
- Ende, wenn $a > b$



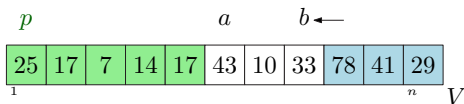
in-place bei Quicksort für Integer

- teilt Elemente in **kleiner gleich** und **größer** als Pivotelement p
- zwei Zeiger a , b wandern von außen “in die Mitte”
→ Invariante: $V[i < a] \leq p$, $V[i > b] > p$
 - Wähle Pivot p und tausche mit erstem Element, setze $a = 2$, $b = n$
 - $a \rightarrow a + 1$, solange $V[a] \leq p$,
 $b \rightarrow b - 1$, solange $V[b] > p$,
 - Tausch, wenn $V[a] > p$ und $V[b] \leq p$
 - Ende, wenn $a > b$



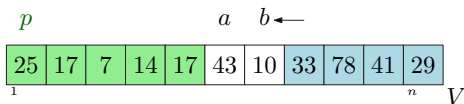
in-place bei Quicksort für Integer

- teilt Elemente in **kleiner gleich** und **größer** als Pivotelement p
- zwei Zeiger a , b wandern von außen “in die Mitte”
→ Invariante: $V[i < a] \leq p$, $V[i > b] > p$
 - Wähle Pivot p und tausche mit erstem Element, setze $a = 2$, $b = n$
 - $a \rightarrow a + 1$, solange $V[a] \leq p$,
 $b \rightarrow b - 1$, solange $V[b] > p$,
 - Tausch, wenn $V[a] > p$ und $V[b] \leq p$
 - Ende, wenn $a > b$



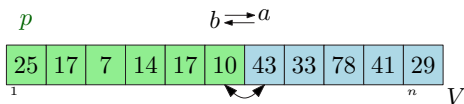
in-place bei Quicksort für Integer

- teilt Elemente in **kleiner gleich** und **größer** als Pivotelement p
- zwei Zeiger a , b wandern von außen “in die Mitte”
→ Invariante: $V[i < a] \leq p$, $V[i > b] > p$
 - Wähle Pivot p und tausche mit erstem Element, setze $a = 2$, $b = n$
 - $a \rightarrow a + 1$, solange $V[a] \leq p$,
 $b \rightarrow b - 1$, solange $V[b] > p$,
 - Tausch, wenn $V[a] > p$ und $V[b] \leq p$
 - Ende, wenn $a > b$



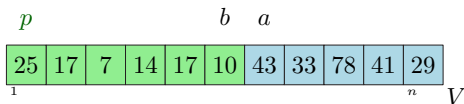
in-place bei Quicksort für Integer

- teilt Elemente in **kleiner gleich** und **größer** als Pivotelement p
- zwei Zeiger a, b wandern von außen “in die Mitte”
→ Invariante: $V[i < a] \leq p$, $V[i > b] > p$
 - Wähle Pivot p und tausche mit erstem Element, setze $a = 2, b = n$
 - $a \rightarrow a + 1$, solange $V[a] \leq p$,
 $b \rightarrow b - 1$, solange $V[b] > p$,
 - Tausch, wenn $V[a] > p$ und $V[b] \leq p$
 - Ende, wenn $a > b$



in-place bei Quicksort für Integer

- teilt Elemente in **kleiner gleich** und **größer** als Pivotelement p
- zwei Zeiger a, b wandern von außen “in die Mitte”
→ Invariante: $V[i < a] \leq p$, $V[i > b] > p$
 - Wähle Pivot p und tausche mit erstem Element, setze $a = 2, b = n$
 - $a \rightarrow a + 1$, solange $V[a] \leq p$,
 $b \rightarrow b - 1$, solange $V[b] > p$,
 - Tausch, wenn $V[a] > p$ und $V[b] \leq p$
 - Ende, wenn $a > b$

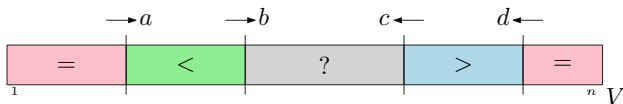


in-place Multikey Quicksort

Partitionierung

in-place bei Multikey Quicksort

- teilt Elemente in **kleiner**, **gleich** und **größer** als Pivotelement p
- zwei Zeiger b, c wandern von außen “in die Mitte”
- gleiche Elemente werden mit Zeiger a, d “außen” gesammelt
→ Invariante: $V[i \in [a, b) \wedge a \neq b] \leq p$, $V[i < a \vee i > d] = p$, $V[i \in (c, d) \wedge c \neq d] > p$

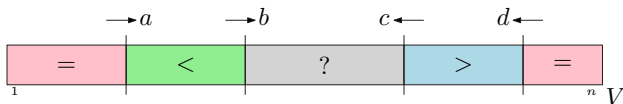


in-place Multikey Quicksort

Partitionierung

in-place bei Multikey Quicksort

- teilt Elemente in **kleiner**, **gleich** und **größer** als Pivotelement p
- zwei Zeiger b, c wandern von außen “in die Mitte”
- gleiche Elemente werden mit Zeiger a, d “außen” gesammelt
→ Invariante: $V[i \in [a, b) \wedge a \neq b] \leq p$, $V[i < a \vee i > d] = p$, $V[i \in (c, d] \wedge c \neq d] > p$



in-place Multikey Quicksort

Partitionierung

in-place bei Multikey Quicksort

- teilt Elemente in **kleiner**, **gleich** und **größer** als Pivotelement p
- zwei Zeiger b, c wandern von außen “in die Mitte”
- gleiche Elemente werden mit Zeiger a, d “außen” gesammelt
→ Invariante: $V[i \in [a, b) \wedge a \neq b] \leq p$, $V[i < a \vee i > d] = p$, $V[i \in (c, d] \wedge c \neq d] > p$

1														n S	
S	B	E	H	A	M	T	M	H	S	H	A	H	U	N	
A	I	H	A	R	I	A	O	A	E	U	U	A	H	A	
A	E	R	U	M	E	S	R	N	E	N	A	L	R	C	
L	N	E	S		S	S	D	D		D		L		H	
	E					E						E		T	

in-place Multikey Quicksort

Partitionierung

in-place bei Multikey Quicksort

- teilt Elemente in **kleiner**, **gleich** und **größer** als Pivotelement p
- zwei Zeiger b, c wandern von außen “in die Mitte”
- gleiche Elemente werden mit Zeiger a, d “außen” gesammelt
→ Invariante: $V[i \in [a, b) \wedge a \neq b] \leq p$, $V[i < a \vee i > d] = p$, $V[i \in (c, d] \wedge c \neq d] > p$

$V \triangleq$

¹	S	B	E	H	A	M	T	M	H	S	H	A	H	U	N	ⁿ
	A	I	H	A	R	I	A	O	A	E	U	U	A	H	A	
	A	E	R	U	M	E	S	R	N	E	N	A	L	R	C	
	L	N	E	S		S	S	D	D		D		L		H	
		E				E							E		T	

in-place Multikey Quicksort

Partitionierung

in-place bei Multikey Quicksort Algorithmus

- Wähle Pivot p und tausche mit erstem Element, setze $a = b = 2$, $c = d = n$
- $b \rightarrow b + 1$, solange $V[b] \leq p$, wenn $V[b] = p$: Tausch mit $V[a]$, $a \rightarrow a + 1$,
 $c \rightarrow c - 1$, solange $V[c] \geq p$, wenn $V[c] = p$: Tausch mit $V[d]$, $d \rightarrow d - 1$
- Tausch, wenn $V[b] > p$ und $V[c] < p$
- Ende, wenn $b > c$

p

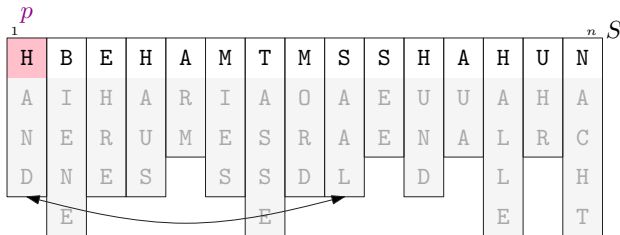
1	S	B	E	H	A	M	T	M	H	S	H	A	H	U	N	n
	A	I	H	A	R	I	A	O	A	E	U	U	A	H	A	
	A	E	R	U	M	E	S	R	N	E	N	A	L	R	C	
	L	N	E	S		S	S	D	D		D		L		H	
		E					E						E		T	

in-place Multikey Quicksort

Partitionierung

in-place bei Multikey Quicksort Algorithmus

- Wähle Pivot p und tausche mit erstem Element, setze $a = b = 2$, $c = d = n$
- $b \rightarrow b + 1$, solange $V[b] \leq p$, wenn $V[b] = p$: Tausch mit $V[a]$, $a \rightarrow a + 1$,
 $c \rightarrow c - 1$, solange $V[c] \geq p$, wenn $V[c] = p$: Tausch mit $V[d]$, $d \rightarrow d - 1$
- Tausch, wenn $V[b] > p$ und $V[c] < p$
- Ende, wenn $b > c$



in-place Multikey Quicksort

Partitionierung

in-place bei Multikey Quicksort Algorithmus

- Wähle Pivot p und tausche mit erstem Element, setze $a = b = 2$, $c = d = n$
- $b \rightarrow b + 1$, solange $V[b] \leq p$, wenn $V[b] = p$: Tausch mit $V[a]$, $a \rightarrow a + 1$,
 $c \rightarrow c - 1$, solange $V[c] \geq p$, wenn $V[c] = p$: Tausch mit $V[d]$, $d \rightarrow d - 1$
- Tausch, wenn $V[b] > p$ und $V[c] < p$
- Ende, wenn $b > c$

p a b														c d		n S
1	H	B	E	H	A	M	T	M	S	S	H	A	H	U	N	
	A	I	H	A	R	I	A	O	A	E	U	U	A	H	A	
	N	E	R	U	M	E	S	R	A	E	N	A	L	R	C	
	D	N	E	S		S	S	D	L		D		L		H	
		E					E						E		T	

in-place Multikey Quicksort

Partitionierung

in-place bei Multikey Quicksort Algorithmus

- Wähle Pivot p und tausche mit erstem Element, setze $a = b = 2$, $c = d = n$
- $b \rightarrow b + 1$, solange $V[b] \leq p$, wenn $V[b] = p$: Tausch mit $V[a]$, $a \rightarrow a + 1$,
 $c \rightarrow c - 1$, solange $V[c] \geq p$, wenn $V[c] = p$: Tausch mit $V[d]$, $d \rightarrow d - 1$
- Tausch, wenn $V[b] > p$ und $V[c] < p$
- Ende, wenn $b > c$

p		$a \rightarrow b$												$c \quad d$		$n \quad S$	
1	H	B	E	H	A	M	T	M	S	S	H	A	H	U	N		
	A	I	H	A	R	I	A	O	A	E	U	U	A	H	A		
	N	E	R	U	M	E	S	R	A	E	N	A	L	R	C		
	D	N	E	S		S	S	D	L		D		L		H		
		E					E						E		T		

in-place Multikey Quicksort

Partitionierung

in-place bei Multikey Quicksort Algorithmus

- Wähle Pivot p und tausche mit erstem Element, setze $a = b = 2$, $c = d = n$
- $b \rightarrow b + 1$, solange $V[b] \leq p$, wenn $V[b] = p$: Tausch mit $V[a]$, $a \rightarrow a + 1$,
 $c \rightarrow c - 1$, solange $V[c] \geq p$, wenn $V[c] = p$: Tausch mit $V[d]$, $d \rightarrow d - 1$
- Tausch, wenn $V[b] > p$ und $V[c] < p$
- Ende, wenn $b > c$

p a $\rightarrow$ b c d n S

1	H	B	E	H	A	M	T	M	S	S	H	A	H	U	N
	A	I	H	A	R	I	A	O	A	E	U	U	A	H	A
	N	E	R	U	M	E	S	R	A	E	N	A	L	R	C
	D	N	E	S		S	S	D	L		D		L		H
		E					E						E		T

in-place Multikey Quicksort

Partitionierung

in-place bei Multikey Quicksort Algorithmus

- Wähle Pivot p und tausche mit erstem Element, setze $a = b = 2$, $c = d = n$
- $b \rightarrow b + 1$, solange $V[b] \leq p$, wenn $V[b] = p$: Tausch mit $V[a]$, $a \rightarrow a + 1$, $c \rightarrow c - 1$, solange $V[c] \geq p$, wenn $V[c] = p$: Tausch mit $V[d]$, $d \rightarrow d - 1$
- Tausch, wenn $V[b] > p$ und $V[c] < p$
- Ende, wenn $b > c$

p a $\rightarrow$ b c d n S

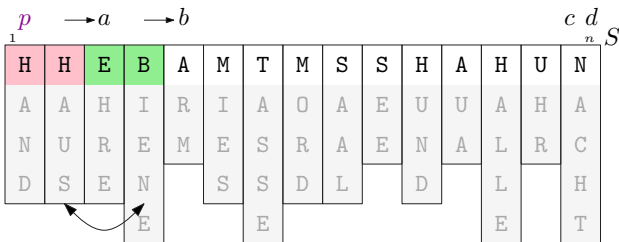
1	H	B	E	H	A	M	T	M	S	S	H	A	H	U	N
	A	I	H	A	R	I	A	O	A	E	U	U	A	H	A
	N	E	R	U	M	E	S	R	A	E	N	A	L	R	C
	D	N	E	S		S	S	D	L		D		L		H
		E					E						E		T

in-place Multikey Quicksort

Partitionierung

in-place bei Multikey Quicksort Algorithmus

- Wähle Pivot p und tausche mit erstem Element, setze $a = b = 2$, $c = d = n$
- $b \rightarrow b + 1$, solange $V[b] \leq p$, wenn $V[b] = p$: Tausch mit $V[a]$, $a \rightarrow a + 1$, $c \rightarrow c - 1$, solange $V[c] \geq p$, wenn $V[c] = p$: Tausch mit $V[d]$, $d \rightarrow d - 1$
- Tausch, wenn $V[b] > p$ und $V[c] < p$
- Ende, wenn $b > c$



in-place Multikey Quicksort

Partitionierung

in-place bei Multikey Quicksort Algorithmus

- Wähle Pivot p und tausche mit erstem Element, setze $a = b = 2$, $c = d = n$
- $b \rightarrow b + 1$, solange $V[b] \leq p$, wenn $V[b] = p$: Tausch mit $V[a]$, $a \rightarrow a + 1$, $c \rightarrow c - 1$, solange $V[c] \geq p$, wenn $V[c] = p$: Tausch mit $V[d]$, $d \rightarrow d - 1$
- Tausch, wenn $V[b] > p$ und $V[c] < p$
- Ende, wenn $b > c$

p		a		$\rightarrow b$								c		d	n	S
1																
H	H	E	B	A	M	T	M	S	S	H	A	H	U	N		
A	A	H	I	R	I	A	O	A	E	U	U	A	H	A		
N	U	R	E	M	E	S	R	A	E	N	A	L	R	C		
D	S	E	N		S	S	D	L		D		L		H		
			E			E						E		T		

in-place Multikey Quicksort

Partitionierung

in-place bei Multikey Quicksort Algorithmus

- Wähle Pivot p und tausche mit erstem Element, setze $a = b = 2$, $c = d = n$
- $b \rightarrow b + 1$, solange $V[b] \leq p$, wenn $V[b] = p$: Tausch mit $V[a]$, $a \rightarrow a + 1$, $c \rightarrow c - 1$, solange $V[c] \geq p$, wenn $V[c] = p$: Tausch mit $V[d]$, $d \rightarrow d - 1$
- Tausch, wenn $V[b] > p$ und $V[c] < p$
- Ende, wenn $b > c$

p	a				b				$c \leftarrow d$				n	S	
1	H	H	E	B	A	M	T	M	S	S	H	A	H	U	N
	A	A	H	I	R	I	A	O	A	E	U	U	A	H	A
	N	U	R	E	M	E	S	R	A	E	N	A	L	R	C
	D	S	E	N		S	S	D	L		D		L		H
				E			E						E		T

in-place Multikey Quicksort

Partitionierung

in-place bei Multikey Quicksort Algorithmus

- Wähle Pivot p und tausche mit erstem Element, setze $a = b = 2$, $c = d = n$
- $b \rightarrow b + 1$, solange $V[b] \leq p$, wenn $V[b] = p$: Tausch mit $V[a]$, $a \rightarrow a + 1$, $c \rightarrow c - 1$, solange $V[c] \geq p$, wenn $V[c] = p$: Tausch mit $V[d]$, $d \rightarrow d - 1$
- Tausch, wenn $V[b] > p$ und $V[c] < p$
- Ende, wenn $b > c$

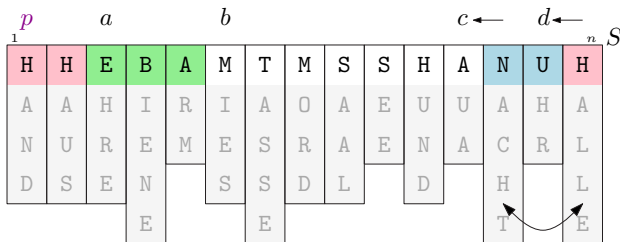
p		a		b						$c \leftarrow$		d		n	S
1															
H	H	E	B	A	M	T	M	S	S	H	A	H	U	N	
A	A	H	I	R	I	A	O	A	E	U	U	A	H	A	
N	U	R	E	M	E	S	R	A	E	N	A	L	R	C	
D	S	E	N		S	S	D	L		D		L		H	
			E			E						E		T	

in-place Multikey Quicksort

Partitionierung

in-place bei Multikey Quicksort Algorithmus

- Wähle Pivot p und tausche mit erstem Element, setze $a = b = 2$, $c = d = n$
- $b \rightarrow b + 1$, solange $V[b] \leq p$, wenn $V[b] = p$: Tausch mit $V[a]$, $a \rightarrow a + 1$, $c \rightarrow c - 1$, solange $V[c] \geq p$, wenn $V[c] = p$: Tausch mit $V[d]$, $d \rightarrow d - 1$
- Tausch, wenn $V[b] > p$ und $V[c] < p$
- Ende, wenn $b > c$

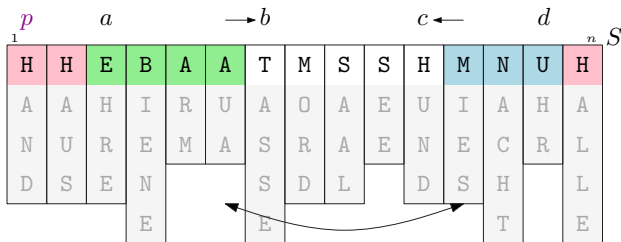


in-place Multikey Quicksort

Partitionierung

in-place bei Multikey Quicksort Algorithmus

- Wähle Pivot p und tausche mit erstem Element, setze $a = b = 2$, $c = d = n$
- $b \rightarrow b + 1$, solange $V[b] \leq p$, wenn $V[b] = p$: Tausch mit $V[a]$, $a \rightarrow a + 1$, $c \rightarrow c - 1$, solange $V[c] \geq p$, wenn $V[c] = p$: Tausch mit $V[d]$, $d \rightarrow d - 1$
- Tausch, wenn $V[b] > p$ und $V[c] < p$
- Ende, wenn $b > c$

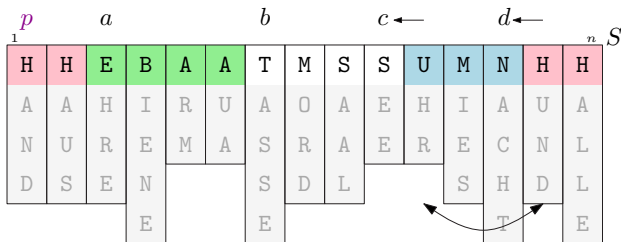


in-place Multikey Quicksort

Partitionierung

in-place bei Multikey Quicksort Algorithmus

- Wähle Pivot p und tausche mit erstem Element, setze $a = b = 2$, $c = d = n$
- $b \rightarrow b + 1$, solange $V[b] \leq p$, wenn $V[b] = p$: Tausch mit $V[a]$, $a \rightarrow a + 1$,
 $c \rightarrow c - 1$, solange $V[c] \geq p$, wenn $V[c] = p$: Tausch mit $V[d]$, $d \rightarrow d - 1$
- Tausch, wenn $V[b] > p$ und $V[c] < p$
- Ende, wenn $b > c$



in-place Multikey Quicksort

Partitionierung

in-place bei Multikey Quicksort Algorithmus

- Wähle Pivot p und tausche mit erstem Element, setze $a = b = 2$, $c = d = n$
- $b \rightarrow b + 1$, solange $V[b] \leq p$, wenn $V[b] = p$: Tausch mit $V[a]$, $a \rightarrow a + 1$, $c \rightarrow c - 1$, solange $V[c] \geq p$, wenn $V[c] = p$: Tausch mit $V[d]$, $d \rightarrow d - 1$
- Tausch, wenn $V[b] > p$ und $V[c] < p$
- Ende, wenn $b > c$

p		a				b		$c \leftarrow$		d				n		S
1	H	H	E	B	A	A	T	M	S	S	U	M	N	H	H	
	A	A	H	I	R	U	A	O	A	E	H	I	A	U	A	
	N	U	R	E	M	A	S	R	A	E	R	E	C	N	L	
	D	S	E	N			S	D	L			S	H	D	L	
			E				E						T			E

in-place Multikey Quicksort

Partitionierung

in-place bei Multikey Quicksort Algorithmus

- Wähle Pivot p und tausche mit erstem Element, setze $a = b = 2$, $c = d = n$
- $b \rightarrow b + 1$, solange $V[b] \leq p$, wenn $V[b] = p$: Tausch mit $V[a]$, $a \rightarrow a + 1$,
 $c \rightarrow c - 1$, solange $V[c] \geq p$, wenn $V[c] = p$: Tausch mit $V[d]$, $d \rightarrow d - 1$
- Tausch, wenn $V[b] > p$ und $V[c] < p$
- Ende, wenn $b > c$

p	a					b	$c \leftarrow$	d							n	S
1	H	H	E	B	A	A	T	M	S	S	U	M	N	H	H	
	A	A	H	I	R	U	A	O	A	E	H	I	A	U	A	
	N	U	R	E	M	A	S	R	A	E	R	E	C	N	L	
	D	S	E	N			S	D	L			S	H	D	L	
				E			E						T		E	

in-place Multikey Quicksort

Partitionierung

in-place bei Multikey Quicksort Algorithmus

- Wähle Pivot p und tausche mit erstem Element, setze $a = b = 2$, $c = d = n$
- $b \rightarrow b + 1$, solange $V[b] \leq p$, wenn $V[b] = p$: Tausch mit $V[a]$, $a \rightarrow a + 1$, $c \rightarrow c - 1$, solange $V[c] \geq p$, wenn $V[c] = p$: Tausch mit $V[d]$, $d \rightarrow d - 1$
- Tausch, wenn $V[b] > p$ und $V[c] < p$
- Ende, wenn $b > c$

p	a					$b \leftarrow$	d								n	S
1	H	H	E	B	A	A	T	M	S	S	U	M	N	H	H	
	A	A	H	I	R	U	A	O	A	E	H	I	A	U	A	
	N	U	R	E	M	A	S	R	A	E	R	E	C	N	L	
	D	S	E	N			S	D	L			S	H	D	L	
				E			E						T		E	

in-place Multikey Quicksort

Partitionierung

in-place bei Multikey Quicksort Algorithmus

- Wähle Pivot p und tausche mit erstem Element, setze $a = b = 2$, $c = d = n$
- $b \rightarrow b + 1$, solange $V[b] \leq p$, wenn $V[b] = p$: Tausch mit $V[a]$, $a \rightarrow a + 1$,
 $c \rightarrow c - 1$, solange $V[c] \geq p$, wenn $V[c] = p$: Tausch mit $V[d]$, $d \rightarrow d - 1$
- Tausch, wenn $V[b] > p$ und $V[c] < p$
- Ende, wenn $b > c$

p		a		$c \leftarrow b$						d				n	S
1	H	H	E	B	A	A	T	M	S	S	U	M	N	H	H
	A	A	H	I	R	U	A	O	A	E	H	I	A	U	A
	N	U	R	E	M	A	S	R	A	E	R	E	C	N	L
	D	S	E	N			S	D	L			S	H	D	L
			E				E						T		E

in-place Multikey Quicksort

Partitionierung

in-place bei Multikey Quicksort Umgruppierung

- $r = \min(a - 1, b - a)$

Tausch von r Zeichen zwischen $[1, r)$ und $[b - r, b)$

- $r = \min(d - c, n - d)$

Tausch von r Zeichen zwischen $[c + 1, c + r)$ und $[n - r + 1, n + 1)$

1		a			c		b	d						n	S
H	H	E	B	A	A	T	M	S	S	U	M	N	H	H	
A	A	H	I	R	U	A	O	A	E	H	I	A	U	A	
N	U	R	E	M	A	S	R	A	E	R	E	C	N	L	
D	S	E	N			S	D	L			S	H	D	L	
			E			E						T		E	

in-place Multikey Quicksort

Partitionierung

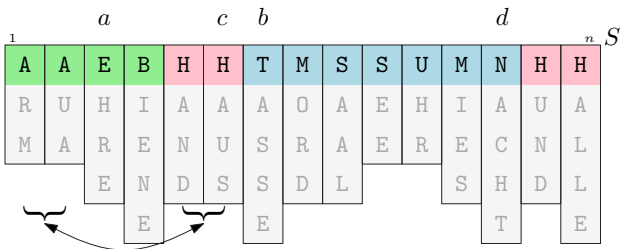
in-place bei Multikey Quicksort Umgruppierung

- $r = \min(a - 1, b - a)$

Tausch von r Zeichen zwischen $[1, r)$ und $[b - r, b)$

- $r = \min(d - c, n - d)$

Tausch von r Zeichen zwischen $[c + 1, c + r)$ und $[n - r + 1, n + 1)$



in-place Multikey Quicksort

Partitionierung

in-place bei Multikey Quicksort Umgruppierung

- $r = \min(a - 1, b - a)$

Tausch von r Zeichen zwischen $[1, r)$ und $[b - r, b)$

- $r = \min(d - c, n - d)$

Tausch von r Zeichen zwischen $[c + 1, c + r)$ und $[n - r + 1, n + 1)$

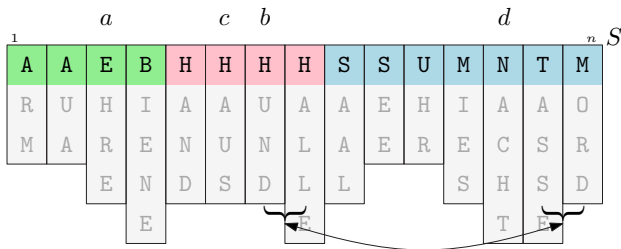
	a				c	b						d		n	S
1	A	A	E	B	H	H	T	M	S	S	U	M	N	H	H
	R	U	H	I	A	A	A	O	A	E	H	I	A	U	A
	M	A	R	E	N	U	S	R	A	E	R	E	C	N	L
			E	N	D	S	S	D	L			S	H	D	L
				E			E						T		E

in-place Multikey Quicksort

Partitionierung

in-place bei Multikey Quicksort Umgruppierung

- $r = \min(a - 1, b - a)$
Tausch von r Zeichen zwischen $[1, r)$ und $[b - r, b)$
- $r = \min(d - c, n - d)$
Tausch von r Zeichen zwischen $[c + 1, c + r)$ und $[n - r + 1, n + 1)$

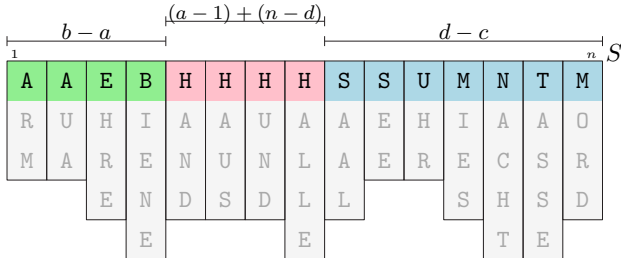


in-place Multikey Quicksort

Partitionierung

in-place bei Multikey Quicksort Umgruppierung

- $r = \min(a - 1, b - a)$
Tausch von r Zeichen zwischen $[1, r)$ und $[b - r, b)$
- $r = \min(d - c, n - d)$
Tausch von r Zeichen zwischen $[c + 1, c + r)$ und $[n - r + 1, n + 1)$



in-place Multikey Quicksort

Zusammenfassung

- *Three-way Radix Quicksort*

Partitionierung in **kleiner**, **gleich**, **größer** über alle Stellen analog zu *msd-Radixsort*

- effizient $\mathcal{O}(|S| \log |S| + d)$

$d \triangleq$ Summe der Länge der unterscheidenden Präfixe

- *in-place* Partitionierung möglich

durch geschicktes Speichern und Verschieben der gleichen Elemente

- sehr einfache Implementierung

Suffix-Arrays

Wiederholung

1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15
 $T = \text{b a r b a r h a b a r b e r \$}$

Suffix-Array SA von T
indiziert alle Suffixe
in sortierter Reihenfolge

Im Beispiel $\mathcal{O}(n^3)$

Suffix-Arrays

Wiederholung

Suffix-Array SA von T
indiziert alle Suffixe
in sortierter Reihenfolge

Im Beispiel $\mathcal{O}(n^3)$

	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15
$T =$	b	a	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$
i															
1	b	a	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$
2	a	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$	
3	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$		
4	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$			
5	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$				
6	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$					
7	h	a	b	a	r	b	e	r	\$						
8	a	b	a	r	b	e	r	\$							
9	b	a	r	b	e	r	\$								
10	a	r	b	e	r	\$									
11	r	b	e	r	\$										
12	b	e	r	\$											
13	e	r	\$												
14	r	\$													
15	\$														

Suffix-Arrays

Wiederholung

Suffix-Array SA von T
indiziert alle Suffixe
in sortierter Reihenfolge

Im Beispiel $\mathcal{O}(n^3)$

	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15
$T =$	b	a	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$
i															
1	b	a	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$
2	a	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$	
3	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$		
4	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$			
5	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$				
6	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$					
7	h	a	b	a	r	b	e	r	\$						
8	a	b	a	r	b	e	r	\$							
9	b	a	r	b	e	r	\$								
10	a	r	b	e	r	\$									
11	r	b	e	r	\$										
12	b	e	r	\$											
13	e	r	\$												
14	r	\$													
15	\$														

Suffix-Arrays

Wiederholung

Suffix-Array SA von T
indiziert alle Suffixe
in sortierter Reihenfolge

Im Beispiel $\mathcal{O}(n^3)$

$T =$ 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15
b a r b a r h a b a r b e r \$

i	
15	\$
1	b a r b a r h a b a r b e r \$
2	a r b a r h a b a r b e r \$
3	r b a r h a b a r b e r \$
4	b a r h a b a r b e r \$
5	a r h a b a r b e r \$
6	r h a b a r b e r \$
7	h a b a r b e r \$
8	a b a r b e r \$
9	b a r b e r \$
10	a r b e r \$
11	r b e r \$
12	b e r \$
13	e r \$
14	r \$

Suffix-Arrays

Wiederholung

Suffix-Array SA von T
indiziert alle Suffixe
in sortierter Reihenfolge

Im Beispiel $\mathcal{O}(n^3)$

$T =$ 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15
b a r b a r h a b a r b e r \$

i	
15	\$
8	a b a r b e r \$
1	b a r b a r h a b a r b e r \$
2	a r b a r h a b a r b e r \$
3	r b a r h a b a r b e r \$
4	b a r h a b a r b e r \$
5	a r h a b a r b e r \$
6	r h a b a r b e r \$
7	h a b a r b e r \$
9	b a r b e r \$
10	a r b e r \$
11	r b e r \$
12	b e r \$
13	e r \$
14	r \$

Suffix-Arrays

Wiederholung

Suffix-Array SA von T
indiziert alle Suffixe
in sortierter Reihenfolge

Im Beispiel $\mathcal{O}(n^3)$

$T =$ 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15
b a r b a r h a b a r b e r \$

i	
15	\$
8	a b a r b e r \$
2	a r b a r h a b a r b e r \$
1	b a r b a r h a b a r b e r \$
3	r b a r h a b a r b e r \$
4	b a r h a b a r b e r \$
5	a r h a b a r b e r \$
6	r h a b a r b e r \$
7	h a b a r b e r \$
9	b a r b e r \$
10	a r b e r \$
11	r b e r \$
12	b e r \$
13	e r \$
14	r \$

Suffix-Arrays

Wiederholung

Suffix-Array SA von T
indiziert alle Suffixe
in sortierter Reihenfolge

Im Beispiel $\mathcal{O}(n^3)$

$T =$ 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15
b a r b a r h a b a r b e r \$

i	
15	\$
8	a b a r b e r \$
2	a r b a r h a b a r b e r \$
10	a r b e r \$
1	b a r b a r h a b a r b e r \$
3	r b a r h a b a r b e r \$
4	b a r h a b a r b e r \$
5	a r h a b a r b e r \$
6	r h a b a r b e r \$
7	h a b a r b e r \$
9	b a r b e r \$
11	r b e r \$
12	b e r \$
13	e r \$
14	r \$

Suffix-Arrays

Wiederholung

Suffix-Array SA von T
indiziert alle Suffixe
in sortierter Reihenfolge

Im Beispiel $\mathcal{O}(n^3)$

$T =$ 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15
b a r b a r h a b a r b e r \$

i	
15	\$
8	a b a r b e r \$
2	a r b a r h a b a r b e r \$
10	a r b e r \$
5	a r h a b a r b e r \$
1	b a r b a r h a b a r b e r \$
3	r b a r h a b a r b e r \$
4	b a r h a b a r b e r \$
6	r h a b a r b e r \$
7	h a b a r b e r \$
9	b a r b e r \$
11	r b e r \$
12	b e r \$
13	e r \$
14	r \$

Suffix-Arrays

Wiederholung

Suffix-Array SA von T
indiziert alle Suffixe
in sortierter Reihenfolge

Im Beispiel $\mathcal{O}(n^3)$

$T =$ 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15
b a r b a r h a b a r b e r \$

i	
15	\$
8	a b a r b e r \$
2	a r b a r h a b a r b e r \$
10	a r b e r \$
5	a r h a b a r b e r \$
1	b a r b a r h a b a r b e r \$
3	r b a r h a b a r b e r \$
4	b a r h a b a r b e r \$
6	r h a b a r b e r \$
7	h a b a r b e r \$
9	b a r b e r \$
11	r b e r \$
12	b e r \$
13	e r \$
14	r \$

Suffix-Arrays

Wiederholung

Suffix-Array SA von T
indiziert alle Suffixe
in sortierter Reihenfolge

Im Beispiel $\mathcal{O}(n^3)$

$T =$ 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15
b a r b a r h a b a r b e r \$

i	
15	\$
8	a b a r b e r \$
2	a r b a r h a b a r b e r \$
10	a r b e r \$
5	a r h a b a r b e r \$
1	b a r b a r h a b a r b e r \$
9	b a r b e r \$
3	r b a r h a b a r b e r \$
4	b a r h a b a r b e r \$
6	r h a b a r b e r \$
7	h a b a r b e r \$
11	r b e r \$
12	b e r \$
13	e r \$
14	r \$

Suffix-Arrays

Wiederholung

Suffix-Array SA von T
indiziert alle Suffixe
in sortierter Reihenfolge

Im Beispiel $\mathcal{O}(n^3)$

$T =$ 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15
b a r b a r h a b a r b e r \$

i	
15	\$
8	a b a r b e r \$
2	a r b a r h a b a r b e r \$
10	a r b e r \$
5	a r h a b a r b e r \$
1	b a r b a r h a b a r b e r \$
9	b a r b e r \$
4	b a r h a b a r b e r \$
3	r b a r h a b a r b e r \$
6	r h a b a r b e r \$
7	h a b a r b e r \$
11	r b e r \$
12	b e r \$
13	e r \$
14	r \$

Suffix-Arrays

Wiederholung

Suffix-Array SA von T
indiziert alle Suffixe
in sortierter Reihenfolge

Im Beispiel $\mathcal{O}(n^3)$

$T =$ 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15
b a r b a r h a b a r b e r \$

i	
15	\$
8	a b a r b e r \$
2	a r b a r h a b a r b e r \$
10	a r b e r \$
5	a r h a b a r b e r \$
1	b a r b a r h a b a r b e r \$
9	b a r b e r \$
4	b a r h a b a r b e r \$
12	b e r \$
3	r b a r h a b a r b e r \$
6	r h a b a r b e r \$
7	h a b a r b e r \$
11	r b e r \$
13	e r \$
14	r \$

Suffix-Arrays

Wiederholung

Suffix-Array SA von T
indiziert alle Suffixe
in sortierter Reihenfolge

Im Beispiel $\mathcal{O}(n^3)$

	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15
$T =$	b	a	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$
i															
15	\$														
8	a	b	a	r	b	e	r	\$							
2	a	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$	
10	a	r	b	e	r	\$									
5	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$				
1	b	a	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$
9	b	a	r	b	e	r	\$								
4	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$			
12	b	e	r	\$											
13	e	r	\$												
3	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$		
6	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$					
7	h	a	b	a	r	b	e	r	\$						
11	r	b	e	r	\$										
14	r	\$													

Suffix-Arrays

Wiederholung

Suffix-Array SA von T
indiziert alle Suffixe
in sortierter Reihenfolge

Im Beispiel $\mathcal{O}(n^3)$

$T =$ 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15
b a r b a r h a b a r b e r \$

i	
15	\$
8	a b a r b e r \$
2	a r b a r h a b a r b e r \$
10	a r b e r \$
5	a r h a b a r b e r \$
1	b a r b a r h a b a r b e r \$
9	b a r b e r \$
4	b a r h a b a r b e r \$
12	b e r \$
13	e r \$
7	h a b a r b e r \$
3	r b a r h a b a r b e r \$
6	r h a b a r b e r \$
11	r b e r \$
14	r \$

Suffix-Arrays

Wiederholung

Suffix-Array SA von T
indiziert alle Suffixe
in sortierter Reihenfolge

Im Beispiel $\mathcal{O}(n^3)$

$T =$ 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15
b a r b a r h a b a r b e r \$

i	
15	\$
8	a b a r b e r \$
2	a r b a r h a b a r b e r \$
10	a r b e r \$
5	a r h a b a r b e r \$
1	b a r b a r h a b a r b e r \$
9	b a r b e r \$
4	b a r h a b a r b e r \$
12	b e r \$
13	e r \$
7	h a b a r b e r \$
14	r \$
3	r b a r h a b a r b e r \$
6	r h a b a r b e r \$
11	r b e r \$

Suffix-Arrays

Wiederholung

Suffix-Array SA von T
indiziert alle Suffixe
in sortierter Reihenfolge

Im Beispiel $\mathcal{O}(n^3)$

$T =$ 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15
b a r b a r h a b a r b e r \$

i	
15	\$
8	a b a r b e r \$
2	a r b a r h a b a r b e r \$
10	a r b e r \$
5	a r h a b a r b e r \$
1	b a r b a r h a b a r b e r \$
9	b a r b e r \$
4	b a r h a b a r b e r \$
12	b e r \$
13	e r \$
7	h a b a r b e r \$
14	r \$
3	r b a r h a b a r b e r \$
6	r h a b a r b e r \$
11	r b e r \$

Suffix-Arrays

Wiederholung

Suffix-Array SA von T
indiziert alle Suffixe
in sortierter Reihenfolge

Im Beispiel $\mathcal{O}(n^3)$

	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15
$T =$	b	a	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$
i															
15	\$														
8	a	b	a	r	b	e	r	\$							
2	a	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$	
10	a	r	b	e	r	\$									
5	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$				
1	b	a	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$
9	b	a	r	b	e	r	\$								
4	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$			
12	b	e	r	\$											
13	e	r	\$												
7	h	a	b	a	r	b	e	r	\$						
14	r	\$													
3	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$		
11	r	b	e	r	\$										
6	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$					

Suffix-Arrays

Wiederholung

Suffix-Array SA von T
indiziert alle Suffixe
in sortierter Reihenfolge

Im Beispiel $\mathcal{O}(n^3)$

	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	
$T =$	b	a	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$	
i	$SA[i]$															
1	15	\$														
2	8	a	b	a	r	b	e	r	\$							
3	2	a	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$	
4	10	a	r	b	e	r	\$									
5	5	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$				
6	1	b	a	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$
7	9	b	a	r	b	e	r	\$								
8	4	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$			
9	12	b	e	r	\$											
10	13	e	r	\$												
11	7	h	a	b	a	r	b	e	r	\$						
12	14	r	\$													
13	3	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$		
14	11	r	b	e	r	\$										
15	6	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$					

Suche mit Suffix-Arrays

Ablauf

Suche: $P = \text{bar}$

$n = \text{Textlänge}$, $m = \text{Pattern-Länge}$

- Naiv: $\mathcal{O}(n \cdot m)$
- KMP: $\mathcal{O}(n + m)$
- Mit Suffix-Arrays zunächst: $\mathcal{O}(m \cdot \log n)$
- Optimiert: $\mathcal{O}(m + \log n)$

Suche mit Suffix-Arrays

Ablauf

Suche: $P = \text{bar}$

- (SA bestimmen)
- finde Start
- finde Ende
- Ergebnis

	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	
$T =$	b	a	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$	
i SA[i]																
1	15														\$	
2	8	a	b	a	r	b	e	r							\$	
3	2	a	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$	
4	10	a	r	b	e	r									\$	
5	5	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r				\$	
6	1	b	a	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$
7	9	b	a	r	b	e	r								\$	
8	4	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r			\$	
9	12	b	e	r											\$	
10	13	e	r												\$	
11	7	h	a	b	a	r	b	e	r						\$	
12	14	r													\$	
13	3	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r		\$	
14	11	r	b	e	r										\$	
15	6	r	h	a	b	a	r	b	e	r					\$	

Suche mit Suffix-Arrays

Ablauf

Suche: $P = \text{bar}$

■ (SA bestimmen)

■ finde Start

■ finde Ende

■ Ergebnis

	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	
$T =$	b	a	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$	
i SA[i]																
1	15														\$	
2	8	a	b	a	r	b	e	r							\$	
3	2	a	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$	
4	10	a	r	b	e	r									\$	
5	5	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r				\$	
6	1	b	a	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$
7	9	b	a	r	b	e	r								\$	
8	4	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r			\$	
9	12	b	e	r											\$	
10	13	e	r												\$	
11	7	h	a	b	a	r	b	e	r						\$	
12	14	r													\$	
13	3	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r		\$	
14	11	r	b	e	r										\$	
15	6	r	h	a	b	a	r	b	e	r					\$	

Suche mit Suffix-Arrays

Ablauf

Suche: $P = \text{bar}$

- (SA bestimmen)
- finde Start binäre Suche
 - $l = 1, r = n$
 - while** ($l < r$) **do**
 - $q = \lfloor \frac{l+r}{2} \rfloor$
 - if** ($P > T_{SA[q]..SA[q]+m-1}$)
 - then** $l = q + 1$
 - else** $r = q$
 - $s = l$
 - if** ($P \neq T_{SA[s]..SA[s]+m-1}$)
 - then break**
- finde Ende
- Ergebnis

	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15		
$T =$	b	a	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$		
i	SA[i]																
1	15	\$															
2	8	a	b	a	r	b	e	r	\$								
3	2	a	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$		
4	10	a	r	b	e	r	\$										
5	5	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$					
6	1	b	a	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$	
7	9	b	a	r	b	e	r	\$									
8	4	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$				
9	12	b	e	r	\$												
10	13	e	r	\$													
11	7	h	a	b	a	r	b	e	r	\$							
12	14	r	\$														
13	3	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$			
14	11	r	b	e	r	\$											
15	6	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$						

Suche mit Suffix-Arrays

Ablauf

Suche: $P = \text{bar}$

- (SA bestimmen)
- finde Start binäre Suche

$l = 1, r = n$

while ($l < r$) **do**

$q = \lfloor \frac{l+r}{2} \rfloor$

if ($P > T_{SA[q]..SA[q]+m-1}$)

then $l = q + 1$

else $r = q$

$s = l$

if ($P \neq T_{SA[s]..SA[s]+m-1}$)

then break

- finde Ende

- Ergebnis

		1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	
	$T =$	b	a	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$	
	$i \ SA[i]$																
	1	15	\$														
	2	8	a	b	a	r	b	e	r	\$							
	3	2	a	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$	
	4	10	a	r	b	e	r	\$									
	5	5	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$				
	6	1	b	a	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$
	7	9	b	a	r	b	e	r	\$								
$q =$	8	4	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$			
	9	12	b	e	r	\$											
	10	13	e	r	\$												
	11	7	h	a	b	a	r	b	e	r	\$						
	12	14	r	\$													
	13	3	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$		
	14	11	r	b	e	r	\$										
	15	6	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$					

$l = 1, r = 16$

$l = 1, r = 16$

Suche mit Suffix-Arrays

Ablauf

Suche: $P = \text{bar}$

■ (SA bestimmen)

■ finde Start binäre Suche

$l = 1, r = n$

while ($l < r$) **do**

$q = \lfloor \frac{l+r}{2} \rfloor$

if ($P > T_{SA[q]..SA[q]+m-1}$)

then $l = q + 1$

else $r = q$

$s = l$

if ($P \neq T_{SA[s]..SA[s]+m-1}$)

then break

■ finde Ende

■ Ergebnis

$T =$ 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15
b a r b a r h a b a r b e r \$

i	$SA[i]$	
1	15	\$
2	8	a b a r b e r \$
3	2	a r b a r h a b a r b e r \$
$q = 4$	10	a r b e r \$
5	5	a r h a b a r b e r \$
6	1	b a r b a r h a b a r b e r \$
7	9	b a r b e r \$
8	4	b a r h a b a r b e r \$
9	12	b e r \$
10	13	e r \$
11	7	h a b a r b e r \$
12	14	r \$
13	3	r b a r h a b a r b e r \$
14	11	r b e r \$
15	6	r h a b a r b e r \$

$l = 1, r = 8$

Suche mit Suffix-Arrays

Ablauf

Suche: $P = \text{bar}$

■ (SA bestimmen)

■ finde Start binäre Suche

$l = 1, r = n$

while ($l < r$) **do**

$q = \lfloor \frac{l+r}{2} \rfloor$

if ($P > T_{SA[q]..SA[q]+m-1}$) $q =$

then $l = q + 1$

else $r = q$

$s = l$

if ($P \neq T_{SA[s]..SA[s]+m-1}$)

then break

■ finde Ende

■ Ergebnis

	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	
$T =$	b	a	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$	
i	$SA[i]$															
1	15	\$														
2	8	a	b	a	r	b	e	r	\$							
3	2	a	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$	
4	10	a	r	b	e	r	\$									
5	5	a r h a b a r b e r \$														
6	1	b a r b a r h a b a r b e r \$														
7	9	b a r b e r \$														
8	4	b a r h a b a r b e r \$														
9	12	b e r \$														
10	13	e r \$														
11	7	h a b a r b e r \$														
12	14	r \$														
13	3	r b a r h a b a r b e r \$														
14	11	r b e r \$														
15	6	r h a b a r b e r \$														
															$l = 5, r = 8$	

$l = 5, r = 8$

Suche mit Suffix-Arrays

Ablauf

Suche: $P = \text{bar}$

■ (SA bestimmen)

■ finde Start binäre Suche

$l = 1, r = n$

while ($l < r$) **do**

$q = \lfloor \frac{l+r}{2} \rfloor$

if ($P > T_{SA[q]..SA[q]+m-1}$)

then $l = q + 1$

else $r = q$

$s = l$

if ($P \neq T_{SA[s]..SA[s]+m-1}$)

then break

■ finde Ende

■ Ergebnis

	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15
$T =$	b	a	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$
$i \ SA[i]$															
1	15														\$
2	8	a	b	a	r	b	e	r							\$
3	2	a	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$
4	10	a	r	b	e	r									\$
5	5	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r				\$
6	1	b	a	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	\$
7	9	b	a	r	b	e	r								\$
8	4	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r			\$
9	12	b	e	r											\$
10	13	e	r												\$
11	7	h	a	b	a	r	b	e	r						\$
12	14	r													\$
13	3	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r		\$
14	11	r	b	e	r										\$
15	6	r	h	a	b	a	r	b	e	r					\$

$l = 5, r = 6$

Suche mit Suffix-Arrays

Ablauf

Suche: $P = \text{bar}$

- (SA bestimmen)
- finde Start binäre Suche
 $l = 1, r = n$
while ($l < r$) **do**
 $q = \lfloor \frac{l+r}{2} \rfloor$
 if ($P > T_{SA[q]..SA[q]+m-1}$)
 then $l = q + 1$
 else $r = q$
 $s = l$
 if ($P \neq T_{SA[s]..SA[s]+m-1}$)
 then break
- finde Ende
- Ergebnis

	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	
$T =$	b	a	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$	
i SA[i]																
1	15														\$	
2	8	a	b	a	r	b	e	r							\$	
3	2	a	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$	
4	10	a	r	b	e	r									\$	
5	5	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r				\$	
6	1	b	a	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$
7	9	b	a	r	b	e	r								\$	
8	4	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r			\$	
9	12	b	e	r											\$	
10	13	e	r												\$	
11	7	h	a	b	a	r	b	e	r						\$	
12	14	r													\$	
13	3	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r		\$	
14	11	r	b	e	r										\$	
15	6	r	h	a	b	a	r	b	e	r					\$	

$l = 6, r = 6$

Suche mit Suffix-Arrays

Ablauf

Suche: $P = \text{bar}$

- (SA bestimmen)
- finde Start
- finde Ende binäre Suche

$l = s, r = n$

while ($l < r$) **do**

$q = \lceil \frac{l+r}{2} \rceil$

if ($P = T_{SA[q]..SA[q]+m-1}$)

then $l = q$

else $r = q - 1$

$t = l$

- Ergebnis

		1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	
	$T =$	b	a	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$	
	i SA[i]																
	1	15	\$														
	2	8	a	b	a	r	b	e	r	\$							
	3	2	a	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$	
	4	10	a	r	b	e	r	\$									
	5	5	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$				
	6	1	b a r b a r h a b a r b e r \$														
	7	9	b a r b e r \$														
	8	4	b a r h a b a r b e r \$														
	9	12	b e r \$														
$q = 10$	13	e r \$															
	11	7	h a b a r b e r \$														
	12	14	r \$														
	13	3	r b a r h a b a r b e r \$														
	14	11	r b e r \$														
	15	6	r h a b a r b e r \$														
			$l = 5, r = 15$														

$l = 5, r = 15$

Suche mit Suffix-Arrays

Ablauf

Suche: $P = \text{bar}$

- (SA bestimmen)
- finde Start
- finde Ende binäre Suche

$l = s, r = n$

while ($l < r$) **do**

$q = \lceil \frac{l+r}{2} \rceil$

if ($P = T_{SA[q]..SA[q]+m-1}$)

then $l = q$

else $r = q - 1$

$t = l$

- Ergebnis

$T =$ 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15
b a r b a r h a b a r b e r \$

$i \text{ SA}[i]$

1 15 \$

2 8 a b a r b e r \$

3 2 a r b a r h a b a r b e r \$

4 10 a r b e r \$

5 5 a r h a b a r b e r \$

6 1 b a r b a r h a b a r b e r \$

$q = 7$ 9 b a r b e r \$

8 4 b a r h a b a r b e r \$

9 12 b e r \$

10 13 e r \$

11 7 h a b a r b e r \$

12 14 r \$

13 3 r b a r h a b a r b e r \$

14 11 r b e r \$

15 6 r h a b a r b e r \$

$l = 5, r = 9$

Suche mit Suffix-Arrays

Ablauf

Suche: $P = \text{bar}$

■ (SA bestimmen)

■ finde Start

■ finde Ende binäre Suche

$l = s, r = n$

while ($l < r$) **do**

$q = \lceil \frac{l+r}{2} \rceil$

if ($P = T_{SA[q]..SA[q]+m-1}$) $q = 8$

then $l = q$

else $r = q - 1$

$t = l$

■ Ergebnis

		1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15
$T =$	b	a	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$	
i	SA[i]															
1	15	\$														
2	8	a	b	a	r	b	e	r	\$							
3	2	a	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$	
4	10	a	r	b	e	r	\$									
5	5	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$				
6	1	b	a	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$
7	9	b	a	r	b	e	r	\$								
8	4	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$			
9	12	b	e	r	\$											
10	13	e	r	\$												
11	7	h	a	b	a	r	b	e	r	\$						
12	14	r	\$													
13	3	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$		
14	11	r	b	e	r	\$										
15	6	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$					

$l = 7, r = 9$

Suche mit Suffix-Arrays

Ablauf

Suche: $P = \text{bar}$

- (SA bestimmen)
- finde Start
- finde Ende binäre Suche

$l = s, r = n$

while ($l < r$) **do**

$q = \lceil \frac{l+r}{2} \rceil$

if ($P = T_{SA[q]..SA[q]+m-1}$)

then $l = q$

else $r = q - 1$

$t = l$

- Ergebnis

$T =$ 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15
b a r b a r h a b a r b e r \$

i SA[i]

1 15 \$

2 8 a b a r b e r \$

3 2 a r b a r h a b a r b e r \$

4 10 a r b e r \$

5 5 a r h a b a r b e r \$

6 1 b a r b a r h a b a r b e r \$

7 9 b a r b e r \$

8 4 b a r h a b a r b e r \$

$q = 9$ 12 b e r \$

10 13 e r \$

11 7 h a b a r b e r \$

12 14 r \$

13 3 r b a r h a b a r b e r \$

14 11 r b e r \$

15 6 r h a b a r b e r \$

$l = 8, r = 9$

Suche mit Suffix-Arrays

Ablauf

Suche: $P = \text{bar}$

- (SA bestimmen)
- finde Start
- finde Ende binäre Suche

$l = s, r = n$

while ($l < r$) **do**

$q = \lceil \frac{l+r}{2} \rceil$

if ($P = T_{SA[q]..SA[q]+m-1}$)

then $l = q$

else $r = q - 1$

$t = l$

- Ergebnis

	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	
$T =$	b	a	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$	
i SA[i]																
1	15														\$	
2	8	a	b	a	r	b	e	r							\$	
3	2	a	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$	
4	10	a	r	b	e	r									\$	
5	5	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r				\$	
6	1	b	a	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$
7	9	b	a	r	b	e	r								\$	
8	4	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r			\$	
9	12	b	e	r											\$	
10	13	e	r												\$	
11	7	h	a	b	a	r	b	e	r						\$	
12	14	r													\$	
13	3	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r		\$	
14	11	r	b	e	r										\$	
15	6	r	h	a	b	a	r	b	e	r					\$	

$l = 8, r = 8$

Suche mit Suffix-Arrays

Ablauf

Suche: $P = \text{bar}$

- (SA bestimmen)
- finde Start
- finde Ende
- Ergebnis
 - $t - s + 1$
counting query
 - $\{SA[s], \dots, SA[t]\}$
reporting query

		1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15
$T =$		b	a	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$
i	SA[i]															
1	15															\$
2	8	a	b	a	r	b	e	r								\$
3	2	a	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r		\$
4	10	a	r	b	e	r										\$
5	5	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r					\$
6	1	b	a	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$
7	9	b	a	r	b	e	r									\$
$q = 8$	4	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r				\$
9	12	b	e	r												\$
10	13	e	r													\$
11	7	h	a	b	a	r	b	e	r							\$
12	14	r														\$
13	3	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r			\$
14	11	r	b	e	r											\$
15	6	r	h	a	b	a	r	b	e	r						\$

$s = 6, t = 8$

■ Verlagerung des Aufwands von Anfrage in Vorverarbeitung

- einmal Suffix-Array generieren in $\mathcal{O}(n)$,
- danach **Anfragen in $\mathcal{O}(m \log n)$** möglich, statt in $\mathcal{O}(m + n)$

gut, wenn auf einem Text viele Anfragen stattfinden

■ Ausnutzung der Eigenschaften des Suffix-Arrays

- jeder Substring ist Präfix eines Suffix
- **alle Substrings liegen "sortiert" vor**
mögliche Ausnahme: Substring ist Präfix von Substring

das Suffix-Array indiziert alle Suffixe in sortierter Reihenfolge

Definition:

- $LCP[i]$: Länge des längsten gemeinsamen Präfixes von je zwei lexikographisch benachbarten Suffixen $A[SA[i-1] \dots n]$ und $A[SA[i] \dots n]$

Erweiterung auf beliebige Suffixe

- $LCP[i][j]$: Länge des längsten gemeinsamen Präfix beliebiger lexikographischer Suffixe $A[SA[i] \dots n]$ und $A[SA[j] \dots n]$
- Konstruktion: $\mathcal{O}(n \log n)$ Zeit und Platz
- Zugriff: $\mathcal{O}(1)$

Schnelle Suche mit Suffix-Arrays

Erster Ansatz

Suche: $P = \text{bar}$

- Ziel: kein wiederholtes Vergleichen von Zeichen aus P
- Nutze LCP-Array um Suche zu beschleunigen
- Starte Suche bei mlr
 - $l := \text{LCP}(L, P)$
 - $r := \text{LCP}(R, P)$
 - $mlr := \min(l, r)$
 - Update von l, r , keine Neuberechnung
- Oft $\mathcal{O}(m + \log n)$
- Worst case $\mathcal{O}(m \log n)$

	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	
$T =$	b	a	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$	
i	$SA[i]$															
1	15	\$														
2	8	a	b	a	r	b	e	r	\$							
3	2	a	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$	
4	10	a	r	b	e	r	\$									
5	5	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$				
$L = 6$	1	b	a	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$
$q = 7$	9	b	a	r	b	e	r	\$								
8	4	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$			
$R = 9$	12	b	e	r	\$											
10	13	e	r	\$												
11	7	h	a	b	a	r	b	e	r	\$						
12	14	r	\$													
13	3	r	b	a	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$		
14	11	r	b	e	r	\$										
15	6	r	h	a	b	a	r	b	e	r	\$					

$$L = 6, R = 9$$

$$l = 3, r = 1$$

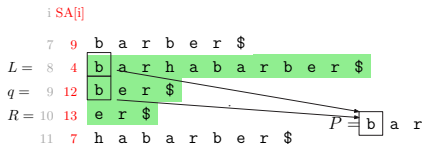
$$mlr := 1 = \min(l, r)$$

Schnelle Suche mit Suffix-Arrays

Redundante Vergleiche

Problem

- Falls $l \neq r \rightarrow$ wiederholtes Vergleichen



Definition

- Vergleich eines Zeichens aus P ist **redundant**, falls das Zeichen vorher schon einmal überprüft wurde.

Ziel

- Beschränke redundante Vergleiche auf $\mathcal{O}(1)$ pro Iteration
- Vergleiche bei $\max(l, r)$ beginnen

Ansatz

- **if** $(l = r)$
start at mlr
Update l, r, L, R
- **if** $(l > r \wedge \text{LCP}[L, q] > l)$
 $L := q + 1$
Update l
- **if** $(l > r \wedge \text{LCP}[L, q] < l)$
 $R := q$
 $r := \text{LCP}[L, q]$
- **if** $(l > r \wedge \text{LCP}[L, q] = l)$
start at l

Suche mit Suffix-Arrays

Ablauf

b a r b a r h a b a r b e r ...

Suche: $P = \text{barberac}$

- **if** ($l = r$)
start at mlr
Update l, r, L, R
- **if** ($l > r \wedge \text{LCP}[L, q] > l$)
- **if** ($l > r \wedge \text{LCP}[L, q] < l$)
- **if** ($l > r \wedge \text{LCP}[L, q] = l$)

b a r b e r a b a ...

b a r b e r a b c ...

b a r b e r a c c ...

b a r b e r c b c \$

b a r b i

$l = 4, r = 4$

Suche mit Suffix-Arrays

Ablauf

$L =$ b a r b a r h a b a r b e r ...

Suche: $P = \text{barberac}$

■ **if** ($l = r$)

start at mlr

Update l, r, L, R

■ **if** ($l > r \wedge \text{LCP}[L, q] > l$) $q =$

b a r b e r a b a ...

■ **if** ($l > r \wedge \text{LCP}[L, q] < l$)

b a r b e r a b b ...

■ **if** ($l > r \wedge \text{LCP}[L, q] = l$)

b a r b e r a b c ...

b a r b e r a c c \$

b a r b e r c b c ...

$R =$

b a r b i

$\text{LCP}[L, q] = 4$

$l = 4, r = 4$

Suche mit Suffix-Arrays

Ablauf

b a r b a r h a b a r b e r ...

Suche: $P = \text{barberac}$

- **if** ($l = r$)
- **if** ($l > r \wedge \text{LCP}[L, q] > l$)
- **if** ($l > r \wedge \text{LCP}[L, q] < l$)
- **if** ($l > r \wedge \text{LCP}[L, q] = l$) $L =$

b a r b e r a b a ...
b a r b e r a b b ...

b a r b e r a b c ...
b a r b e r a c c \$
b a r b e r c b c ...

$R =$

b a r b i

$l = 7, r = 4$

Suche mit Suffix-Arrays

Ablauf

b a r b a r h a b a r b e r ...

Suche: $P = \text{barberac}$

- **if** ($l = r$)
- **if** ($l > r \wedge \text{LCP}[L, q] > l$)
 $L := q + 1$
 Update l
- **if** ($l > r \wedge \text{LCP}[L, q] < l$) $L =$
- **if** ($l > r \wedge \text{LCP}[L, q] = l$)

b a r b e r a b a ...
b a r b e r a b b ...

$q =$ b a r b e r a b c ...
b a r b e r a c c \$
b a r b e r c b c ...
 $R =$ b a r b i

$\text{LCP}[L, q] = 8$
 $l = 7, r = 4$

Suche mit Suffix-Arrays

Ablauf

b a r b a r h a b a r b e r ...

Suche: $P = \text{barberac}$

- **if** ($l = r$)
- **if** ($l > r \wedge \text{LCP}[L, q] > l$)
- **if** ($l > r \wedge \text{LCP}[L, q] < l$)
 $R := q$
 $r := \text{LCP}[L, q]$
- **if** ($l > r \wedge \text{LCP}[L, q] = l$)

b a r b e r a b a ...
b a r b e r a b b ...

	b	a	r	b	e	r	a	b	c	...
$L =$	b	a	r	b	e	r	a	c	c	\$
$q =$	b	a	r	b	e	r	c	b	c	...
$R =$	b	a	r	b	i					

$\text{LCP}[L, q] = 6$
 $l = 8, r = 4$

Suche mit Suffix-Arrays

Ablauf

b a r b a r h a b a r b e r ...

Suche: $P = \text{barberac}$

- **if** ($l = r$)
- **if** ($l > r \wedge \text{LCP}[L, q] > l$)
- **if** ($l > r \wedge \text{LCP}[L, q] < l$)
 $R := q$
 $r := \text{LCP}[L, q]$
- **if** ($l > r \wedge \text{LCP}[L, q] = l$)

b a r b e r a b a ...
b a r b e r a b b ...

$L =$
 $R =$

b	a	r	b	e	r	a	b	c	...
b	a	r	b	e	r	a	c	c	\$
b	a	r	b	e	r	c	b	c	...

b a r b i

$l = 8, r = 6$

Suche mit Suffix-Arrays

Ablauf

b a r b a r h a b a r b e r ...

Suche: $P = \text{barberac}$

- **if** ($l = r$)
- **if** ($l > r \wedge \text{LCP}[L, q] > l$)
- **if** ($l > r \wedge \text{LCP}[L, q] < l$)
- **if** ($l > r \wedge \text{LCP}[L, q] = l$)

b a r b e r a b a ...
b a r b e r a b b ...

b a r b e r a b c ...
 $L = q =$ b a r b e r a c c \$
 $R =$ b a r b e r c b c ...
b a r b i

$\text{LCP}[L, q] = 10$
 $l = 8, r = 6$

Suche mit Suffix-Arrays

Ablauf

b a r b a r h a b a r b e r ...

Suche: $P = \text{barberac}$

- **if** ($l = r$)
- **if** ($l > r \wedge \text{LCP}[L, q] > l$)
- **if** ($l > r \wedge \text{LCP}[L, q] < l$)
- **if** ($l > r \wedge \text{LCP}[L, q] = l$)
start at l

b a r b e r a b a ...
b a r b e r a b b ...

b a r b e r a b c ...
 $L = R =$ **b a r b e r a c c \$**
b a r b e r c b c ...
b a r b i

Suche: $P = \text{barberac}$

- **if** ($l = r$)
- **if** ($l > r \wedge \text{LCP}[L, q] > l$)
- **if** ($l > r \wedge \text{LCP}[L, q] < l$)
- **if** ($l > r \wedge \text{LCP}[L, q] = l$)

Laufzeit

- LCP + SA: $\mathcal{O}(m + \log n)$ Vergleiche
- Beweisidee
 - l, r werden nur größer
 - Anzahl an redundanten Vergleichen pro Rekursion konstant

■ Verlagerung des Aufwands von Anfrage in Vorverarbeitung

- einmal Suffix-Array generieren in $\mathcal{O}(n)$,
- danach **Anfragen in $\mathcal{O}(m \log n)$** möglich, statt in $\mathcal{O}(m + n)$

gut, wenn auf einem Text viele Anfragen stattfinden

■ Verhindern redundanter Vergleiche

- einmal Suffix-Array generieren in $\mathcal{O}(n)$,
- einmal LCP-Array generieren in $\mathcal{O}(n)$,
- einmal erweitertes LCP-Array generieren in $\mathcal{O}(n \log n)$,
- danach **Anfragen in $\mathcal{O}(m + \log n)$**

Ende!



Feierabend!