

Chapter 12 - Textsuche

Naive Suche

```

Eingabe:
    t = t1...tn
    s = s1...sm // Suchtext
Ausgabe:
    kleinstes i mit ti+1...ti+m = s

i <- 0
Solange i ≤ n - m
    // vgl. s mit ti+1...ti+m
    j <- m
    Solange j > 0 und sj = ti+j
        j <- j - 1
    Falls j = 0
        gib i aus; stop
    sonst i <- i + 1

```

Vorkommens-Heuristik

Vorkommensfunktion:

$$v : A \rightarrow 0, \dots, m$$

$$a \mapsto v(a),$$

$$v(a) := \min\{k \mid a \notin s_{k+1} \dots s_m \text{ und } (a = s_k \vee k = 0)\}$$

Bem.

Kann vorberechnet werden in $O(|A| + m)$.

Änderungen in „Naive Suche“

Sei $t_{i+j} \neq s_j$ und $t_{i+j+1} \dots t_{i+m} = s_{j+1} \dots s_m$.
Dann ist $v := v(t_{i+j}) \neq j$ und

- falls $v < j$, kann i um $j - v$ erhöht werden
- falls $v > j$, kann i um $m - v + 1$ erhöht werden

Bem.

Für kleines m und großes Alphabet A nun Laufzeit $O(\frac{n}{m})$

Suffixfunktion

Def.

Ein Präfix eines Wortes w , das zugleich ein Suffix von w ist, heißt *Präsuffix*. $geps(w)$ ist das größte echte Präsuffix von w .
 $w_j := s_{j+1} \dots s_m$.

$$\gamma(j) := |geps(w_j)|$$

Suffixfunktion σ wird dargestellt:

$$\sigma(j) = \min\{\{k \in \{1, \dots, j\} \mid \gamma(j-k) = m-j\} \cup \{m-\gamma(0)\}\}$$

Algorithmus für σ (Laufzeit $O(m)$)

Eingabe:

$\gamma(0 \dots m)$

Ausgabe:

$\sigma(1 \dots m)$

```

For j = 1, ..., m
    σ(j) ← m - gamma(0)
For i = 0, ..., m-1
    k ← m - γ(i) - i
    j ← m - γ(i)
    // Es gilt jetzt γ(j-k) = m - j
    falls σ(j) > k
        dann σ(j) ← k

```

Algorithmus für γ (Laufzeit $O(m)$)

Eingabe:

$s_1 \dots s_m$

Ausgabe:

$\gamma(0 \dots m-1)$

```

γ(m-1) ← 0
For i = m-1, ..., 1
    j ← m - γ(i)
    Solange si ≠ sj und m ≠ j
        j ← m - γ(j)
    falls si = sj
        dann γ(i-1) ← m-j+1
    sonst γ(i-1) ← 0

```

Boyer-Moore-Algorithmus

```

// wie in "Naiver Suche", letzte Zeile
// durch folgendes ersetzt
v ← v(ti+j)
falls v < j
    i ← i + max{j-v, σ(j)}
sonst
    i ← i + max{m-v+1, σ(j)}

```