

Übersicht

- 5 Textalgorithmen
 - Stringmatching
 - Editdistanz
 - Suffix Arrays

Suffix Arrays

Gegeben ist ein String *abracadabra*\$.

Seine Suffixe sind:

abracadabra

bracadabra

racadabra

acadabra

cadabra

adabra

dabra

abra

bra

ra

a

Wir können die Suffixe lexikographisch sortieren:

a

abra

abracadabra

acadabra

adabra

bra

bracadabra

cadabra

dabra

ra

racadabra

Wie lange dauert das? Wieviel Speicher brauchen wir?

abracadabra 0

bracadabra 1

racadabra 2

acadabra 3

cadabra 4

adabra 5

dabra 6

abra 7

bra 8

ra 9

a 10

Wir müssen nur die Anfangsindexe speichern.

a 10

abra 7

abracadabra 0

acadabra 3

adabra 5

bra 8

bracadabra 1

cadabra 4

dabra 6

ra 9

racadabra 2

Wir müssen nur die Anfangsindexe speichern:

Suffix Array: 10, 7, 0, 3, 5, 8, 1, 4, 6, 9, 2

a 10

abra 7

abracadabra 0

acadabra 3

adabra 5

bra 8

bracadabra 1

cadabra 4

dabra 6

ra 9

racadabra 2

Wir können ein Wort u in $O(|u| \log n)$ Schritten suchen, falls wir ein Suffix Array der Größe n haben.

Konstruktion eines Suffix Arrays

- $O(n^2 \log n)$: Alle Suffixe sortieren
- $O(n^2)$ Alle Suffixe mit Radix-Sort sortieren
- $O(n \log n)$: **Prefix Doubling**
- $O(n)$: Rekursive Verfahren

Prefix Doubling

Es sei S_i^l die ersten l Zeichen des Suffixes der an der i ten Position beginnt.

Oder: $S_i^l = w_i \dots w_{i+l-1}$

Falls w zu kurz ist, dann endet S_i^l früher.

Beispiel: $w = \text{abracadabra}$

$$S_1^4 = \text{abra}$$

$$S_5^6 = \text{cadabr}$$

$$S_{10}^4 = \text{ra}$$

Prefix Doubling

Ziel: Finde einfache Labels L_i^l mit

$$L_i^l < L_j^l \iff S_i^l < S_j^l.$$

Wenn wir alle L_i^n haben, können wir sie anstatt der S_i^n sortieren.

Was eignet sich für L_i^1 ?

Wir nehmen einfach $L_i^1 = w_i$.

Prefix Doubling

Wenn wir alle L_i^l haben, können wir L_i^{2l} berechnen:

Setze zunächst $L_i^{2l} = (L_i^l, L_{i+l}^l)$.

Es gilt offensichtlich jetzt:

$$(L_i^l, L_{i+l}^l) < (L_j^l, L_{j+l}^l) \iff S_i^{2l} < S_j^{2l}$$

Jetzt können wir alle (L_i^l, L_{i+l}^l) sortieren, zum Beispiel:

$(3, 2), (3, 2), (3, 4), (5, 2), (5, 2), (5, 4), (6, 7)$.

Dann können wir neue Labels L_i^{2l} konstruieren:

1, 1, 2, 3, 3, 4, 5.

S_i^1	L_i^1	(L_i^1, L_{i+1}^1)	i
a	97	(97, 0)	10
abracadabra	97	(97, 98)	0
abra	97	(97, 98)	7
acadabra	97	(97, 99)	3
adabra	97	(97, 100)	5
bracadabra	98	(98, 114)	1
bra	98	(98, 114)	8
cadabra	99	(99, 97)	4
dabra	100	(100, 97)	6
racadabra	114	(114, 97)	2
ra	114	(114, 97)	9

S_i^2	L_i^2	(L_i^2, L_{i+2}^2)	i
a	1	(1, 0)	10
abracadabra	2	(2, 8)	0
abra	2	(2, 8)	7
acadabra	3	(3, 4)	3
adabra	4	(4, 2)	5
bra	5	(5, 1)	8
bracadabra	5	(5, 3)	1
cadabra	6	(6, 7)	4
dabra	7	(7, 5)	6
ra	8	(8, 0)	9
racadabra	8	(8, 6)	2

S_i^4	L_i^4	(L_i^4, L_{i+4}^4)	i
a	1	(1, 0)	10
abra	2	(2, 0)	7
abracadabra	2	(2, 7)	0
acadabra	3	(3, 2)	3
adabra	4	(4, 9)	5
bra	5	(5, 0)	8
bracadabra	6	(6, 4)	1
cadabra	7	(7, 5)	4
dabra	8	(8, 1)	6
ra	9	(9, 0)	9
racadabra	10	(10, 8)	2

S_i^8	L_i^8	(L_i^8, L_{i+8}^8)	i
a	1	(1, 0)	10
abra	2	(2, 0)	7
abracadabra	3	(3, 6)	0
acadabra	4	(4, 0)	3
adabra	5	(5, 0)	5
bra	6	(6, 0)	8
bracadabra	7	(7, 10)	1
cadabra	8	(8, 0)	4
dabra	9	(9, 0)	6
ra	10	(10, 0)	9
racadabra	11	(11, 1)	2

S_i^1	L_i^1	(L_i^1, L_{i+1}^1)	i
a	97	(97, 0)	10
aaaaaaaaaaaa	97	(97, 97)	0
aaaaaaaaaaa	97	(97, 97)	1
aaaaaaaaaa	97	(97, 97)	2
aaaaaaaaa	97	(97, 97)	3
aaaaaaa	97	(97, 97)	4
aaaaaa	97	(97, 97)	5
aaaaa	97	(97, 97)	6
aaaa	97	(97, 97)	7
aaa	97	(97, 97)	8
aa	97	(97, 97)	9

S_i^2	L_i^2	(L_i^2, L_{i+2}^2)	i
a	1	(1, 0)	10
aa	2	(2, 0)	9
aaa	2	(2, 1)	8
aaaaaaaaaaaa	2	(2, 2)	0
aaaaaaaaaaa	2	(2, 2)	1
aaaaaaaaaa	2	(2, 2)	2
aaaaaaaaa	2	(2, 2)	3
aaaaaaa	2	(2, 2)	4
aaaaaa	2	(2, 2)	5
aaaaa	2	(2, 2)	6
aaaa	2	(2, 2)	7

S_i^4	L_i^4	(L_i^4, L_{i+4}^4)	i
a	1	(1, 0)	10
aa	2	(2, 0)	9
aaa	3	(3, 0)	8
aaaa	4	(4, 0)	7
aaaaa	4	(4, 1)	6
aaaaaa	4	(4, 2)	5
aaaaaaa	4	(4, 3)	4
aaaaaaaaaaa	4	(4, 4)	0
aaaaaaaaaaa	4	(4, 4)	1
aaaaaaaaaaa	4	(4, 4)	2
aaaaaaaaaaa	4	(4, 4)	3

S_i^8	L_i^8	(L_i^8, L_{i+8}^8)	i
a	1	(1, 0)	10
aa	2	(2, 0)	9
aaa	3	(3, 0)	8
aaaa	4	(4, 0)	7
aaaaa	5	(5, 0)	6
aaaaaa	6	(6, 0)	5
aaaaaaa	7	(7, 0)	4
aaaaaaaa	8	(8, 0)	3
aaaaaaaaa	8	(8, 1)	2
aaaaaaaaaa	8	(8, 2)	1
aaaaaaaaaaa	8	(8, 3)	0

s Programm in Python

```
def suffix_array(s):  
    n = len(s); l = 1; labels = []  
    for i in range(n): labels.append(ord(s[i]))  
    while l < n:  
        pairlabels = []  
        for i in range(n):  
            a, b = labels[i], 0  
            if i + l < n: b = labels[i + l];  
            pairlabels.append((a, b, i))  
        pairlabels.sort()  
        k, old_a, old_b = 0, -1, -1  
        for a, b, i in pairlabels:  
            if a  $\neq$  old_a or b  $\neq$  old_b: k, old_a, old_b = k + 1, a, b  
            labels[i] = k  
        l = l * 2  
    suffix_array = [0] * n  
    for i in range(n): suffix_array[labels[i] - 1] = i  
    return suffix_array
```