

Busca de palavras (string matching)

PF 13

<http://www.ime.usp.br/~pf/algoritmos/aulas/strma.html>

Busca de palavras em um texto

Dizemos que um vetor $p[0 : m]$ ocorre em um vetor $t[0 : n]$ se

$$p[0 : m] = t[s : s + m]$$

para algum s em $[0 : n - m]$.

Exemplo:

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
t	x	c	b	a	b	b	c	b	a	x

	0	1	2	3
p	b	c	b	a

$p[0 : 4]$ ocorre em $t[0 : 10]$ com deslocamento 4.

Navigation icons: back, forward, search, etc.

Busca de palavras em um texto

Problema: Dados $p[0 : m]$ e $t[0 : n]$, encontrar o número de ocorrências de p em t .

Exemplo: Para $n = 10$, $m = 4$, e

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
t	b	b	a	b	a	b	a	c	b	a

	0	1	2	3
p	b	a	b	a

p ocorre 2 vezes em t .

Navigation icons: back, forward, search, etc.

Algoritmo trivial

$p = a b a b b a b a b a$

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21	22
a	b	a	a	b	a	b	a	b	a	b	a	b	a	b	a	b	a	b	a	b	a	b	t
0	a	b	a	b	a	b	a	b	a	b	a	b	a	b	a	b	a	b	a	b	a	b	

0 a b a b a b a

1 a b a b a b a

Algoritmo trivial

$p = a b a b b a b a b a$

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21	22
a	b	a	a	b	a	b	a	b	a	b	a	b	a	b	a	b	a	b	a	b	a	b	t
0	a	b	a	b	a	b	a	b	a	b	a	b	a	b	a	b	a	b	a	b	a	b	

0 a b a b a b a

1 a b a b a b a

2 a b a b a b a

Navigation icons: back, forward, search, etc.

Navigation icons: back, forward, search, etc.

Algoritmo trivial

$$p = a \ b \ a \ b \ b \ a \ b \ a \overset{\circ}{b} \ b \ a$$

Algoritmo trivial

$$p = a \ b \ a \ b \ b \ a \ b \ a \overset{g}{b} \ b \ a$$

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21	22
	a	b	a	a	b	a	b	a	b	a	b	a	b	a	b	b	a	b	a	b	a	b	
0	a	b	a	b	b	a	b	a	b	a													
1		a	b	a	b	b	a	b	a	b	a												
2		a	b	a	b	b	a	b	a	b	a												
3		a	b	a	b	b	b	a	b	a	b	a											
4		a	b	a	b	b	b	a	b	a	b	a											
5		a	b	a	b	b	b	a	b	a	b	b	b	a									
6			a	b	a	b	b	a	b	a	b	a	b	b	b	a							
7			a	b	a	b	b	a	b	a	b	a	b	b	b	a							
8				a	b	a	b	b	a	b	a	b	a	b	b	a							
9					a	b	a	b	b	a	b	a	b	b	a								
10						a	b	a	b	b	a	b	a	b	b	b	a						
11							a	b	a	b	b	a	b	a	b	b	a						
12								a	b	a	b	b	a	b	a	b	b	a					

Algoritmo trivial

Devolve o número de ocorrências de p em t.

```
def trivial(p, m, t, n):
    ocurrs = 0
    for k in range(0, n-m+1, 1):
        r = 0
        while r < m and p[r] == t[k+r]:
            r += 1
        if r == m:    ocurrs += 1
    return ocurrs
```

Algoritmo trivial

Relação invariantes: no início da linha 3 vale que

Consumo de tempo

Consumo de tempo da função trivial

linha **todas** as execuções da linha

$$\begin{aligned}
 0 &= 1 \\
 1 &= \textcolor{red}{n} - \textcolor{blue}{m} + 2 \\
 2 &= \textcolor{red}{n} - \textcolor{blue}{m} + 1 \\
 3 &\leq (\textcolor{red}{n} - \textcolor{blue}{m} + 1)(\textcolor{blue}{m} + 1) \\
 4 &\leq (\textcolor{red}{n} - \textcolor{blue}{m} + 1)\textcolor{blue}{m} \\
 5 &= \textcolor{red}{n} - \textcolor{blue}{m} + 1 \\
 6 &\equiv 1
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \text{total} &< 3(n - m + 2) + 3(n - m + 1)(m + 1) \\ &= O((n - m + 1)m) \end{aligned}$$

Pior caso

Melhor caso

$$p = b \text{ a a a a a a a a a a}$$

Algoritmo trivial: direita para esquerda

$$p = a \overset{\circ}{b} a b b a b a b b a$$

Algoritmo trivial: direita para esquerda

$$p = a \overset{\circ}{b} a b b a b a b b a$$

Conclusões

O consumo de tempo da função trivial no pior caso é $O((n - m + 1)m)$.

O consumo de tempo da função trivial no melhor caso é $O(n - m + 1)$.

Isto significa que no **pior caso** o consumo de tempo é essencialmente proporcional a mn .

Algoritmo trivial: direita para esquerda

$$p = a \overset{\circ}{b} a b b a b a b b a$$

Algoritmo trivial: direita para esquerda

$$p = a \overset{\circ}{b} a b b a b a b b a$$

Algoritmo trivial: direita para esquerda
 $p = a\ b\ a\ b\ b\ a\ b\ a\ b\ b\ a$

Algoritmo trivial: direita para esquerda
 $p = a \ b \ a \ b \ b \ a \ b \ a \ b \ b \ a$

	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21	22	23
	a	b	a	a	b	a	b	a	b	a	b	a	b	a	b	b	a	b	a	b	a	b	t
1	a	b	a	b	b	b	a	b	a	b	b	a	b	a	b	a	b	a	b	a	b	a	t
2		a	b	a	b	b	a	b	a	b	b	b	a										
3		a	b	a	b	b	a	b	a	b	a	b	b	b	a								
4			a	b	a	b	b	a	b	a	b	b	a	b	b	a							
5			a	b	a	b	b	a	b	a	b	a	b	a	b	b	a						
6			a	b	a	b	b	a	b	a	b	b	a	b	b	a							

Algoritmo trivial: direita para esquerda
 $p = a \ b \ a \ b \ b \ a \ b \ a \ b \ b \ a$

Algoritmo trivial: direita para esquerda
 $p = a \ b \ a \ b \ b \ a \ b \ a \ b \ b \ a$

Algoritmo trivial: direita para esquerda

Algoritmo trivial: direita para esquerda

Devolve o número de ocorrências de p em t.

```
def trivial(p, m, t, n):
    occurrs = 0
    for k in range(m, n, 1):
        r = 1
        while r <= m and p[m-r] == t[k-r]):
            r += 1
        if r == m+1: occurrs += 1
    return occurrs
```

Relação invariante: no início da linha 3 vale que

$$(i0) \ p[m-r+1 : m] = t[k-r+1 : k]$$

Algoritmo trivial: direita para esquerda

```
def trivial(p, m, t, n):
0    ocorrs = 0
1    k = m
2    while k <= n:
3        r = 1
4        while r <= m and p[m-r] == t[k-r]:
5            r += 1
6        if r == m+1:  ocorrs += 1
7        k += 1
8    return ocorrs
```