

AULA 24

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 $P[1..m]$ **ocorre em** um vetor $T[1..n]$ se

$$P[1..m] = T[s + 1..s + m]$$

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

Exemplo:

	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
T	x	c	b	a	b	b	c	b	a	x

	1	2	3	4
P	b	c	b	a

$P[1..4]$ ocorre em $T[1..10]$ com deslocamento 5.

Busca de palavras em um texto

Problema: Dados $P[1..m]$ e $T[1..n]$, encontrar o número de ocorrências de P em T .

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

	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
T	b	b	a	b	a	b	a	c	b	a

	1	2	3	4
P	b	a	b	a

P ocorre 2 vezes em T .

Algoritmo trivial

$P = a b a b b a b a b b a$

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 b a b a b a b b a b a b b a T

1 a b a b b a b a b b a

Algoritmo trivial

$P = a b a b b a b a b b a$

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 b a b a b a b b a b a b b a T

1 a b a b b a b a b b a

2 a b a b b a b a b b a

Algoritmo trivial

$P = a b a b b a b a b b a$

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 b a b a b a b b a b a b b a T

1 a b a b b a b a b b a
2 a b a b b a b a b b a
3 a b a b b a b a b b a

Algoritmo trivial

$P = a b a b b a b a b b a$

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 b a b a b a b b a b a b b a T

1 a b a b b a b a b b a
2 a b a b b a b a b b a
3 a b a b b a b a b b a
4 a b a b b a b a b b a

Algoritmo trivial

$P = a b a b b a b a b b a$

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 b a b a b a b b a b a b b a T

1 a b a b b a b a b b a
2 a b a b b a b a b b a
3 a b a b b a b a b b a
4 a b a b b a b a b b a
5 a b a b b a b a b b a
6 a b a b b a b a b b a
7 a b a b b a b a b b a
8 a b a b 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 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
13 a b a b b a b a b b a

Algoritmo trivial

Devolve o número de ocorrências de P em T .

```
int trivial (unsigned char P[], int m,  
            unsigned char T[], int n) {  
    int r, k, ocorrencias = 0;  
1   for (k = 1; k <= n-m+1; k++) {  
2       r = 0;  
3       while (r < m && P[1+r] == T[k+r])  
4           r += 1;  
5       if (r == m) ocorrencias += 1;  
    }  
6   return ocorrencias;  
}
```

Algoritmo trivial

Relação invariante: no início da linha 3 vale que

$$(i0) \text{ P}[1..1+r-1] = \text{T}[k..k+r-1]$$

Consumo de tempo

Consumo de tempo da função `trivial`, versão direita para a esquerda.

linha `todas` as execuções da linha

$$1 = n - m + 2$$

$$2 = n - m + 1$$

$$3 \leq (n - m + 1)(m + 1)$$

$$4 \leq (n - m + 1)m$$

$$5 = n - m + 1$$

$$6 = 1$$

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

Pior caso

P = a a a a a a a a a a a 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	a	a	a	a	a	a	a	a	a	a	a	a	a	a	a	a	a	a	a	a	a	a	T
1	a	a	a	a	a	a	a	a	a	a	a													
2		a	a	a	a	a	a	a	a	a	a	a												
3			a	a	a	a	a	a	a	a	a	a	a											
4				a	a	a	a	a	a	a	a	a	a	a										
5					a	a	a	a	a	a	a	a	a	a	a									
6						a	a	a	a	a	a	a	a	a	a	a								
7							a	a	a	a	a	a	a	a	a	a	a							
8								a	a	a	a	a	a	a	a	a	a	a						
9									a	a	a	a	a	a	a	a	a	a	a					
10										a	a	a	a	a	a	a	a	a	a	a				
11											a	a	a	a	a	a	a	a	a	a	a			
12												a	a	a	a	a	a	a	a	a	a	a		
13													a	a	a	a	a	a	a	a	a	a	a	

Melhor caso

P = b a a a a a a a a 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 a a a a a a a a a a a a a a a a a a a a a a T

1 b a a a a a a a a a a a
2 b a a a a a a a a a a a
3 b a a a a a a a a a a a
4 b a a a a a a a a a a a
5 b a a a a a a a a a a a
6 b a a a a a a a a a a a
7 b a a a a a a a a a a a
8 b a a a a a a a a a a a
9 b a a a a a a a a a a a
10 b a a a a a a a a a a a
11 b a a a a a a a a a a a
12 b a a a a a a a a a a a
13 b a a a a a a a a a a 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

$P = a b a b b a b a b b a$

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 b a b a b a b b a b a b b a T

1 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 b a b a b a b b a b a b b a T

1 a b a b b a b b a

2 a b a b b a b b a

Algoritmo trivial: direita para esquerda

$P = a b a b b a b a b b a$

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 b a b a b a b b a b a b b a T

1 a b a b b a b b a

2 a b a b b a b b a

3 a b a b b a b b a

Algoritmo trivial: direita para esquerda

$P = a b a b b a b a b b a$

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 b a b a b a b b a b a b b a T

1 a b a b b a b b a

2 a b a b b a b b a

3 a b a b b a b b a

4 a b a b b a b b a

Algoritmo trivial: direita para esquerda

$P = a b a b b a b a b b a$

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 b a b a b a b b a b a b b a T

1 a b a b b a b a b b a
2 a b a b b a b a b b a
3 a b a b b a b a b b a
4 a b a b b a b a b b a
5 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 b a b a b a b b a b a b b a T

1 a b a b b a b b a
2 a b a b b a b b a
3 a b a b b a b b a
4 a b a b b a b b a
5 a b a b b a b b a
6 a b a b b a b b a

Algoritmo trivial: direita para esquerda

$P = a b a b b a b a b b a$

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 b a b a b a b b a b a b b a T

1 a b a b b a b b a
2 a b a b b a b b a
3 a b a b b a b b a
4 a b a b b a b b a
5 a b a b b a b b a
6 a b a b b a b b a
7 a b a b b a b b a

Algoritmo trivial: direita para esquerda

$P = a b a b b a b a b b a$

	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	b	a	b	a	b	a	b	b	a	b	a	b	b	a	T
1	a	b	a	b	b	a	b	a	b	b	a													
2		a	b	a	b	b	a	b	a	b	b	a												
3			a	b	a	b	b	a	b	a	b	b	a											
4				a	b	a	b	b	a	b	a	b	b	a										
5					a	b	a	b	b	a	b	a	b	b	a									
6						a	b	a	b	b	a	b	a	b	b	a								
7							a	b	a	b	b	a	b	a	b	b	a							
8								a	b	a	b	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	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		
13													a	b	a	b	b	a	b	a	b	b	a	

Algoritmo trivial: direita para esquerda

Devolve o número de ocorrências de P em T.

```
int trivial (unsigned char P[], int m,
            unsigned char T[], int n) {
    int r, k, ocorrencias = 0;
1   for (k = m; k <= n; k++) {
2       r = 0;
3       while (r < m && P[m-r] == T[k-r])
4           r += 1;
5       if (r == m) ocorrencias += 1;
    }
6   return ocorrencias;
}
```


Algoritmo trivial: **direita** para esquerda

Relação invariante: no início da linha 3 vale que

$$(i0) \text{ P}[m-r+1..m] = \text{T}[k-r+1..k]$$

Algoritmo trivial: direita para esquerda

```
int trivial (unsigned char P[], int m,  
            unsigned char T[], int n) {  
    int r, k, ocorrencias;  
3   ocorrencias = 0; k = m;  
4   while (k <= n) {  
5       r = 0;  
6       while (r < m && P[m-r] == T[k-r])  
7           r += 1;  
8       if (r == m) ocorrencias += 1;  
9       k += 1;  
    }  
11  return ocorrencias;  
}
```