

Casamento de Padrões em Texto

Definição

- Cadeia de caracteres: sequência de elementos denominados caracteres.
- Os caracteres são escolhidos de um conjunto denominado alfabeto.
 - Ex.: em uma cadeia de bits o alfabeto é { 0, 1 }.

Definição

- Casamento de padrão: encontrar todas as ocorrências de um padrão em um texto
- Exemplos de aplicação:
 - edição de texto;
 - recuperação de informação;
 - estudo de sequências de DNA em biologia computacional.

Definição

- Em um editor de texto, o usuário pode estar interessado em buscar todas as ocorrências de um padrão (uma palavra específica) no texto que está sendo editado.
- Esse problema é conhecido como casamento de cadeia de caracteres ou casamento de padrão (pattern matching).

Definição formal - notação

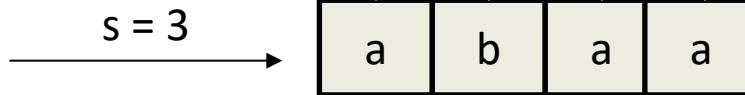
- **Texto:** arranjo $T[1..n]$ de tamanho n ;
- **Padrão:** arranjo $P[1..m]$ de tamanho $m \leq n$.
- Os elementos de P e T são escolhidos de um alfabeto finito Σ de tamanho c .
 - Ex.: $\Sigma = \{ 0, 1 \}$ ou $\Sigma = \{a, b, \dots, z\}$
- **Casamento de cadeias ou casamento de padrão:** dados duas cadeias P (padrão) de comprimento $|P| = m$ e T (texto) de comprimento $|T| = n$, onde $n > m$, deseja-se saber as ocorrências de P em T .

Exemplo

Texto T

a	b	a	a	b	a	a	c	a	b	a	c
---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---

Padrão P



Queremos encontrar toda acorrência do padrão $P = abaa$ no texto
 $T = abaabaacabac$

O padrão ocorre apenas uma vez no texto, no deslocamento $s = 3$

Categorias de Algoritmos

- **P e T não são pré-processados:**
 - algoritmo sequencial, on-line e de tempo-real;
 - padrão e texto não são conhecidos *a priori*.
 - complexidade de tempo $O(mn)$ e de espaço $O(1)$, para pior caso.

Categorias de Algoritmos

- **P pré-processado:**
 - algoritmo sequencial;
 - padrão conhecido anteriormente permitindo seu pré-processamento.
 - complexidade de tempo $O(n)$ e de espaço $O(m + c)$, no pior caso.
 - ex.: programas para edição de textos.

Categorias de Algoritmos

- **P e T são pré-processados:**
 - algoritmo constrói índice.
 - complexidade de tempo $O(\log n)$ e de espaço é $O(n)$.
 - tempo para obter o índice é grande, $O(n)$ ou $O(n \log n)$.
 - compensado por muitas operações de pesquisa no texto.
 - Tipos de índices mais conhecidos:
 - Arquivos invertidos
 - Árvores trie e árvores Patricia
 - Arranjos de sufixos

Exemplos: P e T são pré-processados

- Diversos tipos de índices: arquivos invertidos, árvores trie e Patricia, e arranjos de sufixos.
- Um arquivo invertido possui duas partes: vocabulário e ocorrências.
- O vocabulário é o conjunto de todas as palavras distintas no texto.
- Para cada palavra distinta, uma lista de posições onde ela ocorre no texto é armazenada.
- O conjunto das listas é chamado de ocorrências.
- As posições podem referir-se a palavras ou caracteres.

Exemplo – arquivo invertido

1 7 16 22 26 36 45 53

Texto exemplo. Texto tem palavras. Palavras exercem fascínio.

exemplo	7
exercem	45
fascínio	53
palavras	26 36
tem	22
texto	1 16

Casamento exato

- Consiste em obter todas as ocorrências exatas do padrão no texto.
 - Ex.: ocorrência exata do padrão **teste**.
os testes testam estes alunos
- Os algoritmos para o casamento exato, em geral, funcionam em dois enfoques:

Casamento exato

- 1** - Consiste em ler os caracteres do texto um a um e, a cada passo, algumas variáveis são atualizadas de forma a identificar uma ocorrência possível (algoritmos força bruta, Knuth-Morris-Pratt e Shift-And).
- 2** - Pesquisa de P em uma janela que desliza ao longo de T, pesquisando por um sufixo da janela que casa com um sufixo de P, por comparações da direita para a esquerda (algoritmos Boyer-Moore-Horspool e Boyer-Moore).

Força Bruta / Ingênuo

- É o algoritmo mais simples para casamento de cadeias.
- A ideia é tentar casar qualquer subcadeia no texto de comprimento m com o padrão.

Força Bruta

$T =$

a	b	a	c	a	a	b	a	c	c	a	b	a	c	a	b	a	a	b	b
---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---

$P =$

a	b	a	c	a	b
---	---	---	---	---	---

Entrada: as cadeias T (texto) com n caracteres e P (padrão) com m caracteres.

Saída: o índice da primeira substring de T igual a P , ou uma indicação de que P não é uma substring de T .

Exemplo

a	c	a	a	b	c
---	---	---	---	---	---



a	a	b
---	---	---

a	c	a	a	b	c
---	---	---	---	---	---

$s = 1$

a	a	b
---	---	---

a	c	a	a	b	c
---	---	---	---	---	---

$s = 2$

a	a	b
---	---	---

a	c	a	a	b	c
---	---	---	---	---	---

$s = 3$

a	a	b
---	---	---

Força Bruta

1. busca_padrao(t, n, p, m)
2. para $i \leftarrow 0$ até $n - m$ faça
3. $j \leftarrow 0$
4. enquanto ($j < m$) e ($t[i+j] == p[j]$) faça
5. $j \leftarrow j + 1$
6. se $j == m$ então
7. retorne i
8. retorne “padrão p não encontrado em t ”

Algoritmo

Naive-string-matcher(T, P)

$n = T.\text{comprimento}$

$m = P.\text{comprimento}$

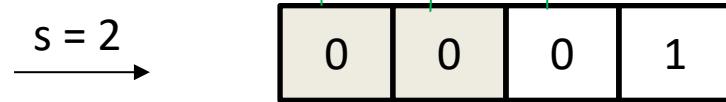
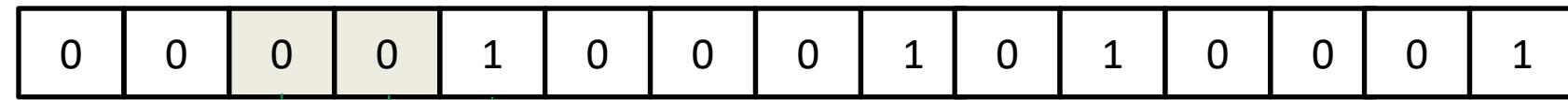
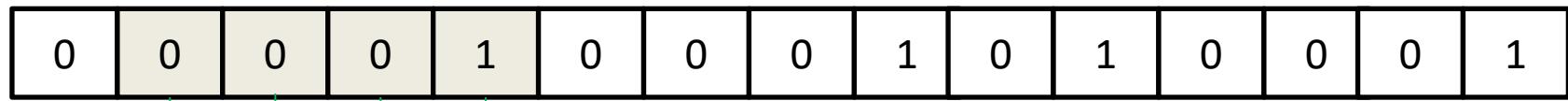
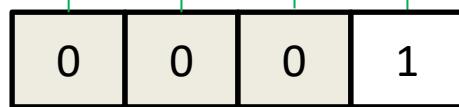
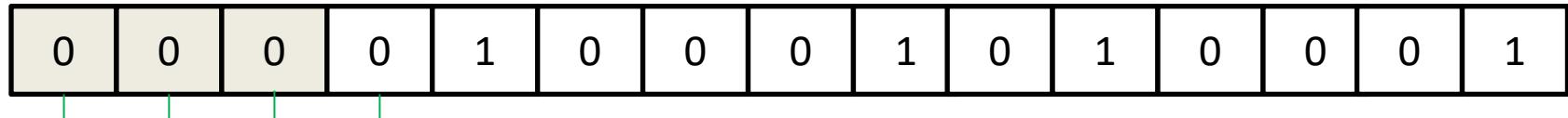
for $s = 0$ to $n-m$

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

imprimir “Padrão ocorre no deslocamento” s

Quantas
comparações?

Exemplo



**TEM COMO MELHORAR O
ALGORITMO DE FORÇA BRUTA?**

Algoritmo de Boyer Moore

- Assim como o força-bruta, esse algoritmo consiste na comparação de caracteres.
- A diferença está no salto de posições do arrnajo que o algoritmo faz.
 - gera um número menor de comparações
 - realiza um pré-processamento para determinar o tamanho dos saltos

Algoritmo de Boyer Moore

- Pré-processamento
 - Define-se o alfabeto
 - Todas as posições da tabela do alfabeto são carregadas com o tamanho da palavra
 - Os caracteres alterados recebem o valor $m-i$:
 - m é o tamanho da palavra
 - i é a posição do caracter na palavra
 - faz-se o processo até o penúltimo caracter da palavra

Algoritmo de Boyer Moore

	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W
valor																							

T	E	S	T	E
---	---	---	---	---

$m = 5$

i

Algoritmo de Boyer Moore

	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W
valor	5	5	5	5	5	5	5	5	5	5	5	5	5	5	5	5	5	5	5	5	5	5	5

T	E	S	T	E
---	---	---	---	---

$m = 5$

i

Algoritmo de Boyer Moore

	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W
valor	5	5	5	5	5	5	5	5	5	5	5	5	5	5	5	5	5	5	5	4	5	5	5

T	E	S	T	E
---	---	---	---	---

i

$$m = 5$$

$$i = 1$$

$$\text{valor} = 5 - 1 = 4$$



Algoritmo de Boyer Moore

	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W
valor	5	5	5	5	3	5	5	5	5	5	5	5	5	5	5	5	5	5	5	4	5	5	5

T	E	S	T	E
---	---	---	---	---

i



$$m = 5$$

$$i = 2$$

$$\text{valor} = 5 - 2 = 3$$

Algoritmo de Boyer Moore

	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W
valor	5	5	5	5	3	5	5	5	5	5	5	5	5	5	5	5	5	5	2	4	5	5	5

T	E	S	T	E
---	---	---	---	---

i

$$m = 5$$

$$i = 3$$

$$\text{valor} = 5 - 3 = 2$$



Algoritmo de Boyer Moore

	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W
valor	5	5	5	5	3	5	5	5	5	5	5	5	5	5	5	5	5	5	2	1	5	5	5

T	E	S	T	E
---	---	---	---	---

i

$$m = 5$$

$$i = 4$$

$$\text{valor} = 5 - 4 = 1$$



EXEMPLO

	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	*
valor	1	3	3	2	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3

* Outros caracteres

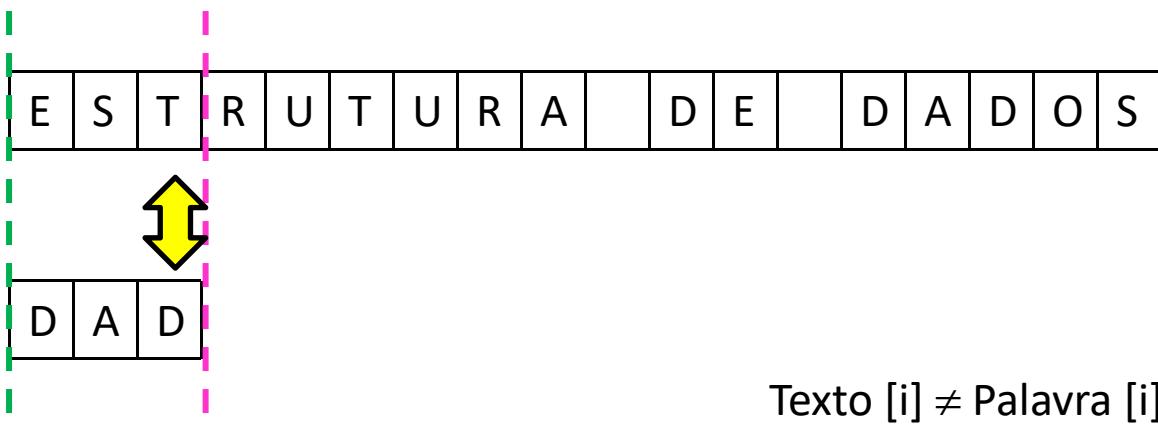
E	S	T	R	U	T	U	R	A		D	E		D	A	D	O	S
---	---	---	---	---	---	---	---	---	--	---	---	--	---	---	---	---	---

D	A	D
---	---	---

EXEMPLO

	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	*
valor	1	3	3	2	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3

* Outros caracteres



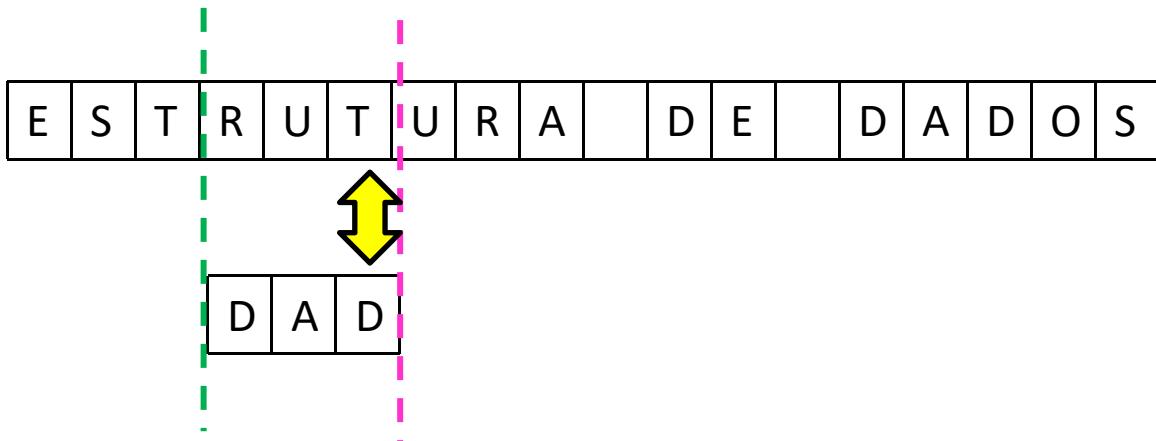
Texto [i] ≠ Palavra [i]

Salto de texto[i]

EXEMPLO

	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	*
valor	1	3	3	2	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3

* Outros caracteres



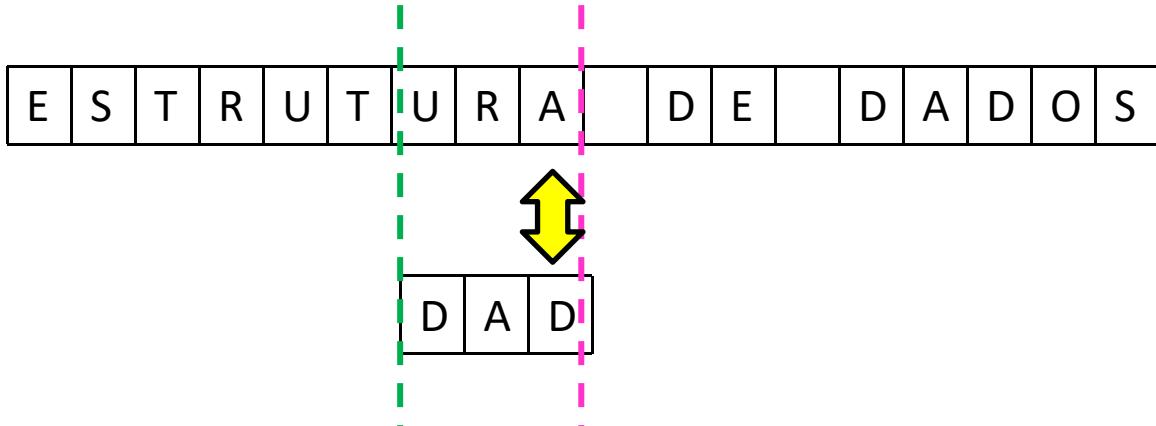
Texto [i] ≠ Palavra [i]

Salto de texto[i]

EXEMPLO

	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	*
valor	1	3	3	2	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3

* Outros caracteres



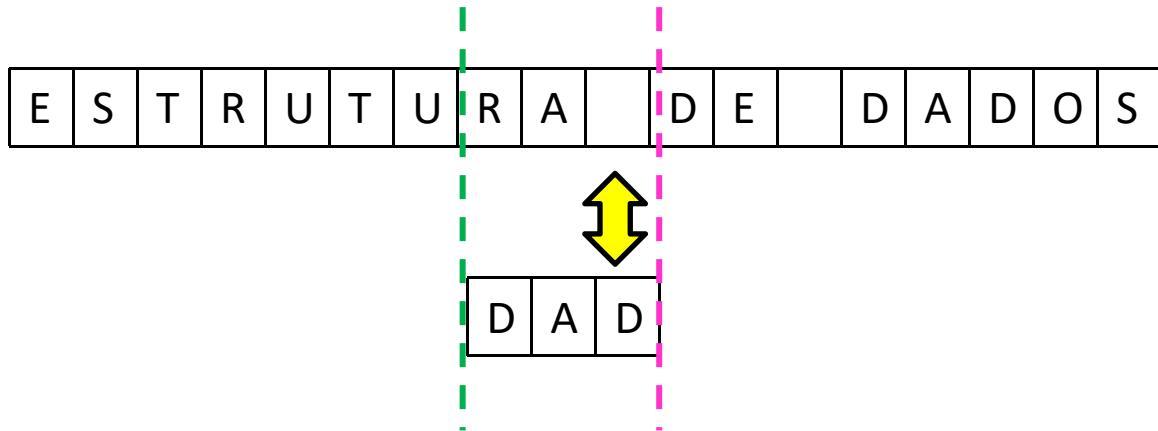
Texto [i] ≠ Palavra [i]

Salto de texto[i]

EXEMPLO

	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	*
valor	1	3	3	2	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3

* Outros caracteres



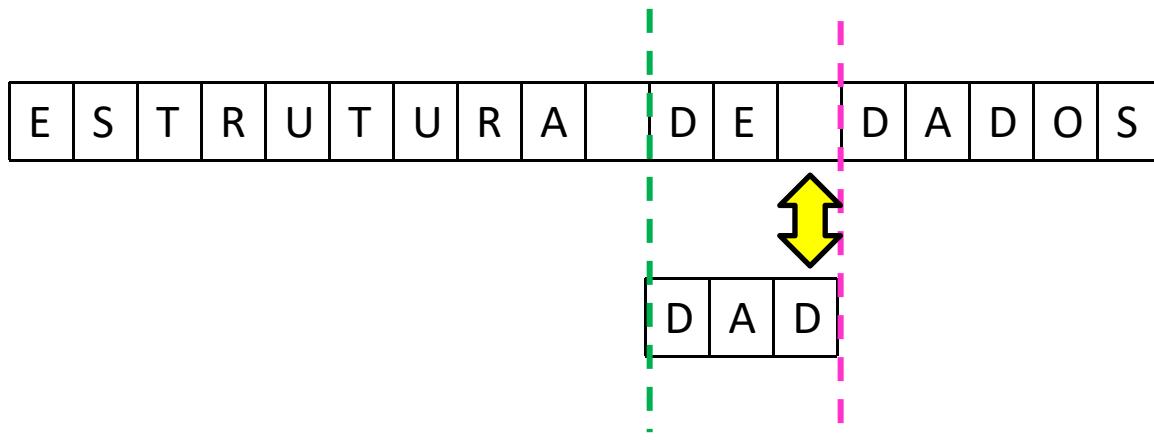
Texto [i] ≠ Palavra [i]

Salto de texto[i]

EXEMPLO

	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	*
valor	1	3	3	2	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3

* Outros caracteres



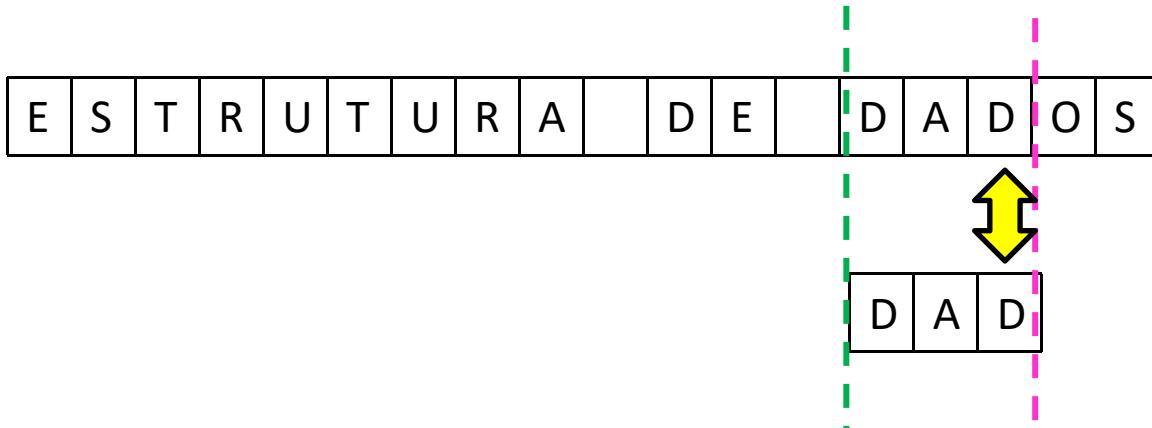
Texto [i] ≠ Palavra [i]

Salto de texto[i]

EXEMPLO

	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	*
valor	1	3	3	2	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3

* Outros caracteres

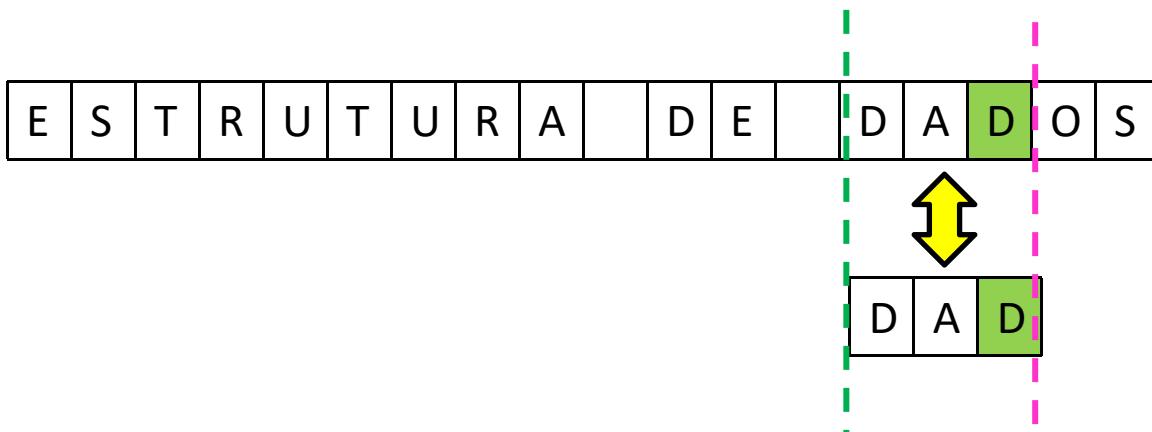


Texto [i] = Palavra [i]

EXEMPLO

	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	*
valor	1	3	3	2	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3

* Outros caracteres

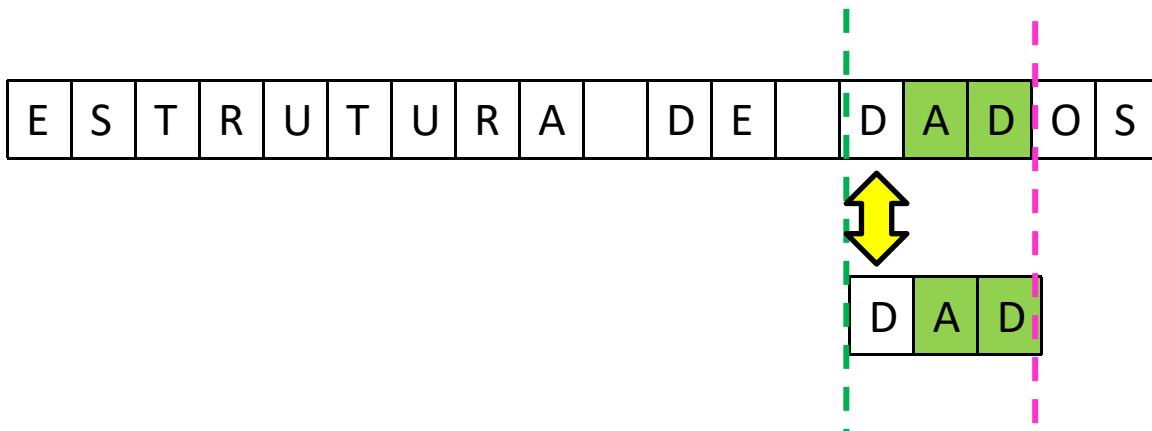


Texto [i] = Palavra [i]

EXEMPLO

	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	*
valor	1	3	3	2	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3

* Outros caracteres

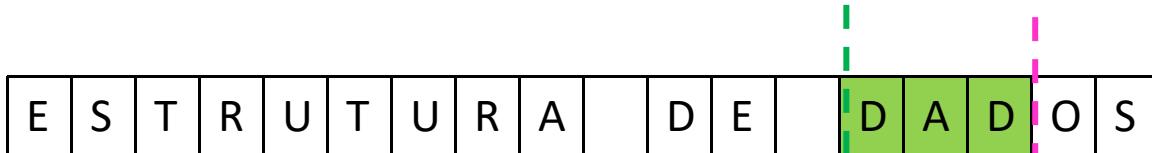


Texto [i] = Palavra [i]

EXEMPLO

	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	*
valor	1	3	3	2	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3

* Outros caracteres



Exercícios

- Considere o texto abaixo:

ABACAABACCABACABAABB

Pesquise o padrão ABACAB utilizando o método força bruta e depois o método BM. Diga quantas comparações cada método faz.

Exercícios

- Considerando a seguinte cadeia de DNA:

$T = \text{"CTAATCGCTTAATCAAACGC"}$

- Realize o passo a passo do algoritmo Boyer-Moore para verificar se o padrão $P = \text{"ATCA"}$ ocorre em T .

Construa o vetor L e ilustre todos os alinhamentos e comparações dos caracteres do padrão P em T .

Algoritmo Boyer Moore

```
int boyerMoore(char palavra[], int m, char texto[], int n)
{
    int Alfabeto[256], i, pos, r, ocorrencias = 0;
    //Pré processamento
    for (i = 0; i < 256; i++) Alfabeto[i] = m;
    for (i = 1; i < m; i++) Alfabeto[palavra[i-1]] = m - i;

    //Busca por ocorrencias da palavra
    pos = m;
    while (pos <= n)
    {
        r = 1;
        while (r <= n && palavra[m - r] == texto[pos - r]) r++;

        if (pos == n) pos++; //chegou ao final do texto

        if (r > m) ocorrencias++; //encontrou uma palavra
        else pos += Alfabeto[texto[pos-r]]; //avança casas
    }
    return ocorrencias;
}
```

Material de apoio

- Livros:
 - CORMEN T. H. et al., **Algoritmos: Teoria e Prática**. Tradução da 2^a ed., Rio de Janeiro: Campus, 2002.
 - SEDGEWICK, Robert; WAYNE, Kevin. **Algorithms**. Addison-Wesley Professional, 2011.
- Websites:
 - <https://www.ime.usp.br/~pf/estruturas-de-dados/aulas/kmp.html>
 - https://pt.wikibooks.org/wiki/Algoritmos/Reconhecimento_de_padr%C3%B5es/Algoritmo_KMP
 - <https://homepages.dcc.ufmg.br/~nivio/cursos/pa02/tp3/tp32/tp32.html>
 - <https://www.youtube.com/watch?v=4Xyhb72LCX4>
 - <https://www.youtube.com/watch?v=JITD8C2wLQY>