Algoritmos e Estruturas de Dados III

10.1 Casamento de Padrões

Prof. Hayala Curto 2022



Roteiro do Conteúdo



Revisão de Pesquisa Digital

- Trie
- Patrícia

Casamento de Padrões

- Introdução
- Força Bruta

0

Revisão Pesquisa Digital



Motivação

Suponha que se queira armazenar um texto e, em seguida, tentar localizar frases neste texto.

Características

- Chaves não são tratadas como um único elemento indivisível
- Não há suposição alguma sobre o tamanho da chave
- Chaves de tamanhos variáveis
- Chaves são conj. de caracteres ou dígitos de um alfabeto
- Chaves são comparadas dígito a dígito (ou caracter a caracter)

Árvore Digital (Trie - Fredkin/60), do inglês "reTrieval"

Seja $\mathbf{S} = \{ s1, ..., sn \}$ um conj. de \mathbf{n} chaves formadas por uma sequência de elem. $\mathbf{d}_{\mathbf{i}}$ denominados dígitos

Seja Σ o alfabeto com **m** dígitos

Seja **T** uma árvore digital então :

- T é uma árvore m-ária
- Se um nó v é o j-ésimo filho de seu pai, então v corresponde ao dígito d, de Σ 1<= j <= m
- Para cada nó v, a sequência de dígitos definida pelo caminho desde a raiz de T até v corresponde a um prefixo de alguma chave de S.
- A raiz de T sempre existe e não corresponde a nenhum dígito.

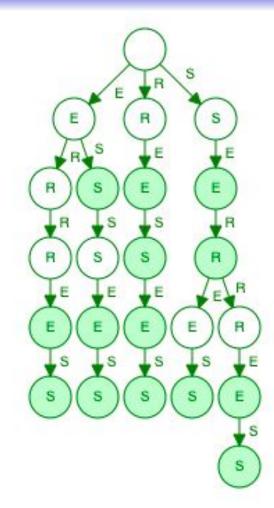
Pesquisa Digital

- Baseada na representação das chaves como uma sequência de caracteres ou dígitos.
- Parecido com busca em dicionários com "índices de dedo"
- Vantajosa quando chaves são grandes e tem tamanho variável
- Localização de todas as ocorrências de determinada cadeia em um texto em tempo logarítmico em relação ao tamanho do texto.

Trie Patrícia

Exemplo:

https://cmps-people.ok.ubc.ca/ylucet/DS/Trie.html



Operações e Análise

- Pesquisa (Ex.: Existe a chave "serre"?)
- Seja k o tamanho da chave, então :

$$O(k(log m+1)) \rightarrow = O(k)$$

m=1

- Inserção
- Seja $k = k_1 + k_2$, então :

$$O(k_1 \log m k_2 m)$$

- Complexidade independe de n
- Chaves de tamanho arbitrário e variável
- Possibilita a pesquisa de prefixos
- Aplicação direta inviável devido ao gasto com espaço
- Número excessivo de "ziguezagues" faz com que a pesquisa seja ineficiente

Observações

- Uma trie pode ser vista como um autômato finito determinístico, embora o símbolo em cada aresta seja frequentemente implícito na ordem dos galhos.
- Busca é mais rápida que em uma Árvore Binária
- Uma árvore Trie requer menos espaço quando contém um grande número de cadeias curtas, porque as chaves não são armazenadas de forma explícita e os nós das chaves iniciais comuns são compartilhados.

Origens

Practical Algorithm To Retrieve Information Coded In Alphanumeric (Morrison/68)

A motivação inicial de Morrison foi otimizar a busca de arquivos em bibliotecas.

Características

- Árvore binária de prefixo
- Não possui "ziguezagues"
- Cada nó possui um rótulo sobre qual dígito deve ser comparado

Exemplo \Sigma = \{0,1\} S = \{0,1000,10010,11100,11101\}

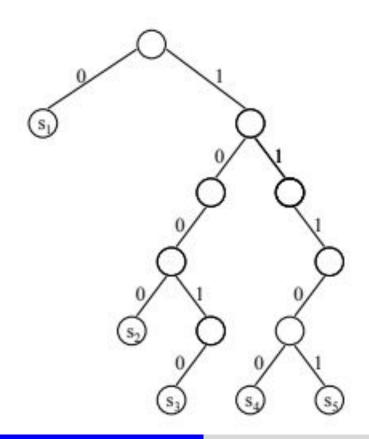
S1 S2 S3

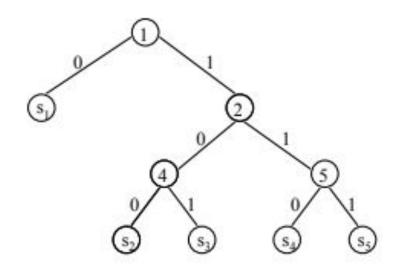
S4

S5

TRIE

PATRICIA





Exemplo \Sigma = \{0,1\} S = \{0,1000,10010,11100,11101\}

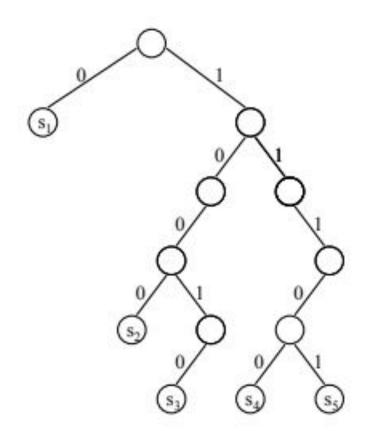
S1 S2 S3

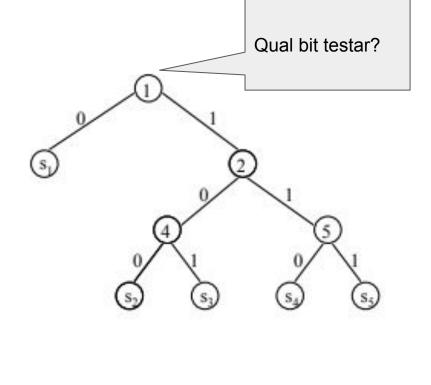
S4

S5

TRIE

PATRICIA





Exemplo \Sigma = \{0,1\} S = \{0, 1000, 10010, 11100, 11101\}

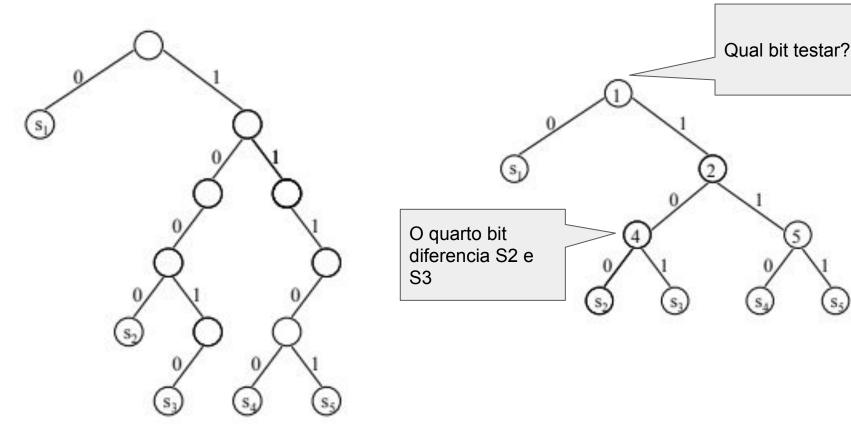
S1 S2 S3

S4

S5

TRIE

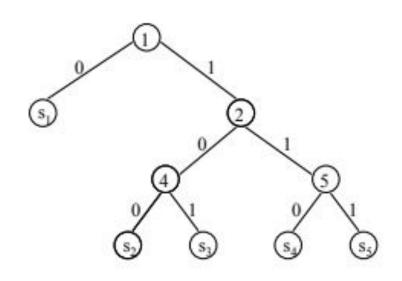
PATRICIA

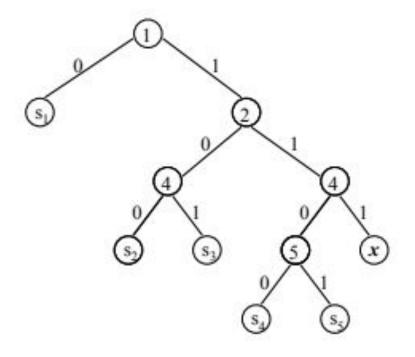


Exemplo
$$\Sigma = \{ 0,1 \} S = \{ 0, 1000, 10010, 11100, 11101 \}$$

S1 S2 S3 S4 S5

Incluindo 111101





Pesquisa

Necessidade de comparação entre a chave e a folha O (K_{max})

Inserção

Inserir x = 111101

Observações

- Ao contrário da Trie, a árvore Patrícia não contém nós com apenas um filho.
- Cada nó tem dois filhos ou é um nó folha.
- O número de nós internos (não-folha) não ultrapassa o número de nós folhas.
- O tamanho de uma árvore Patrícia não depende do tamanho das chaves inseridas nela. Cada nova chave adiciona no máximo um novo nó na árvore.
- Diferente da árvore-B, a árvore Patrícia cresce lentamente mesmo com a inserção de um número grande de strings, por causa da alta compressão inerente da estrutura

Introdução



O Casamento de padrões é uma busca por uma cadeia de símbolos em uma sequência maior

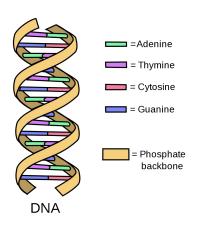
Ex.: busca de palavras em textos

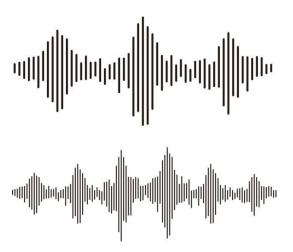
Os algoritmos são identificados como:

- Pattern searching
- String searching
- String matching

O Casamento de padrões não se limita a busca de texto.

Exemplos busca de DNA, detecção de intrusão, correção ortográfica, detecção de plágio, Casamento de voz, etc.



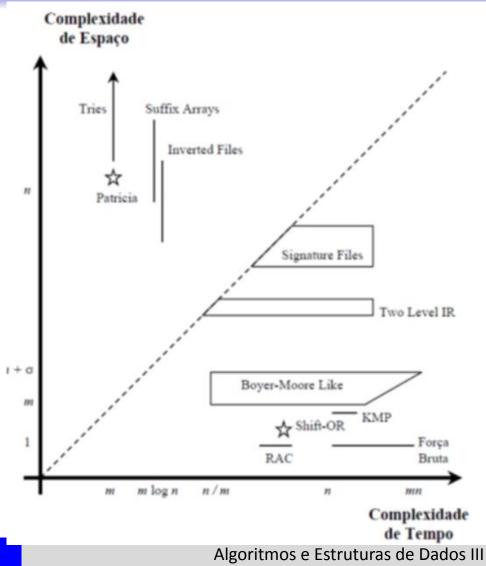


Casamento exato de padrões

- Força Bruta
- KMP
- Aho Corasick
- Boyer Moore

Casamento aproximado de padrões

Distância de Levenshtein



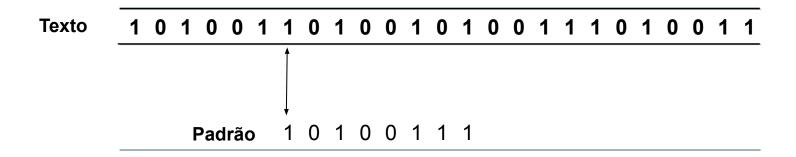


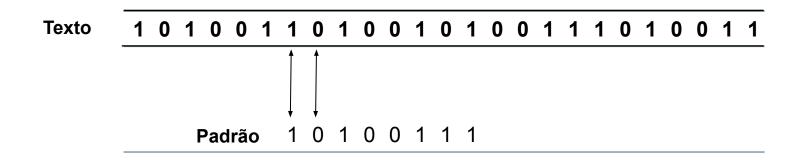
Motivação

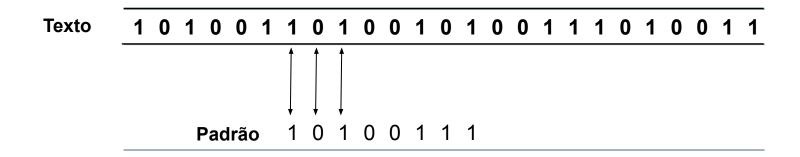
Texto

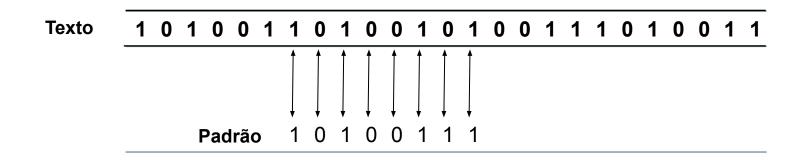
1010011010101011101011

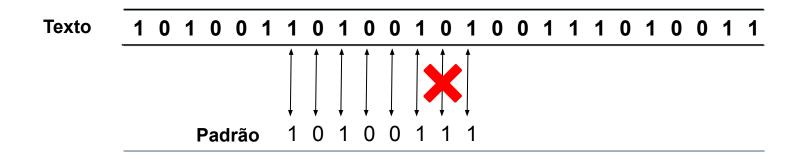
Padrão 1 0 1 0 0 1 1 1

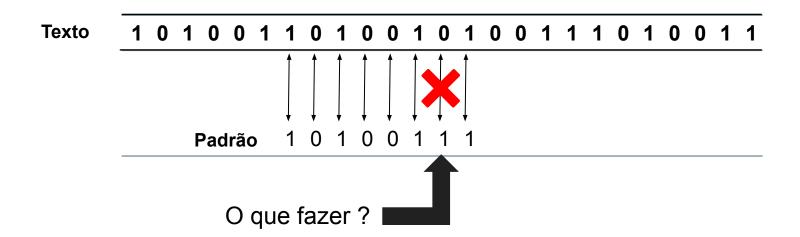


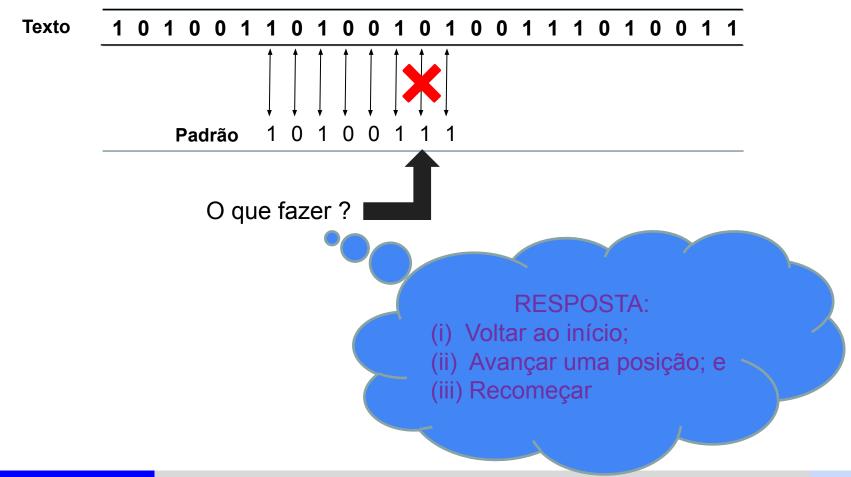




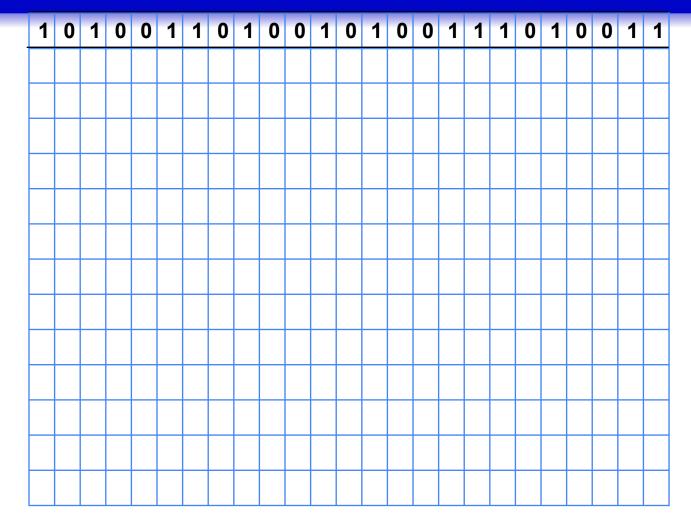


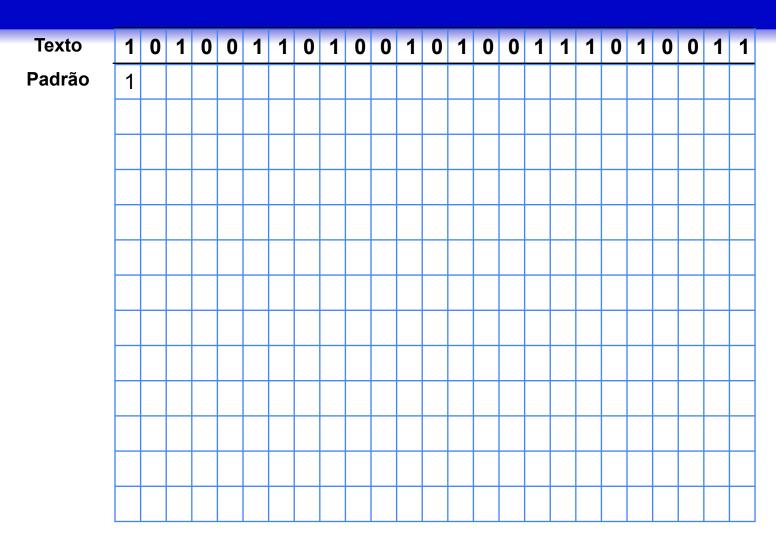


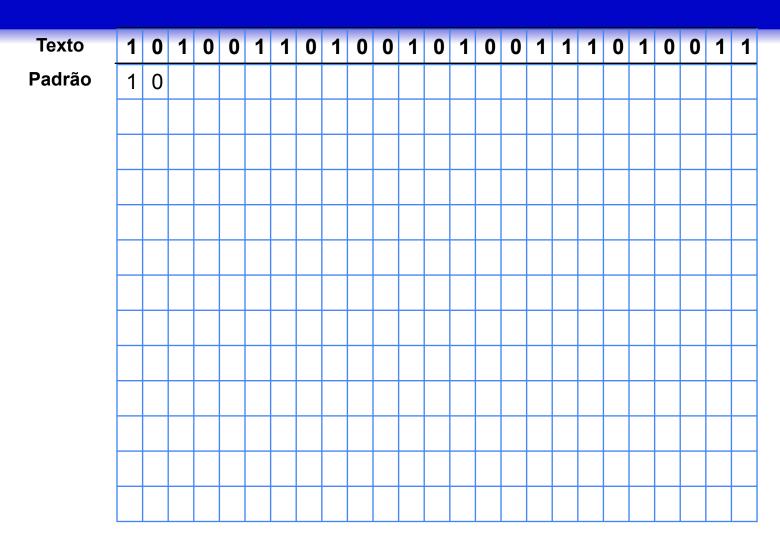


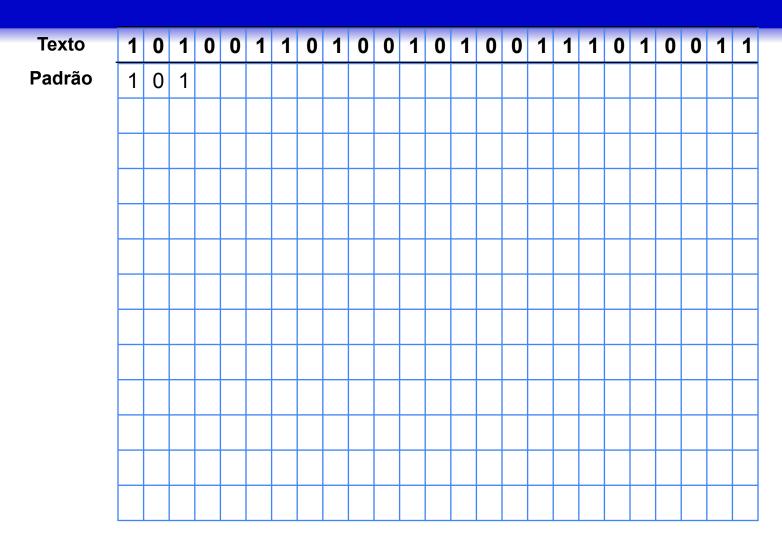


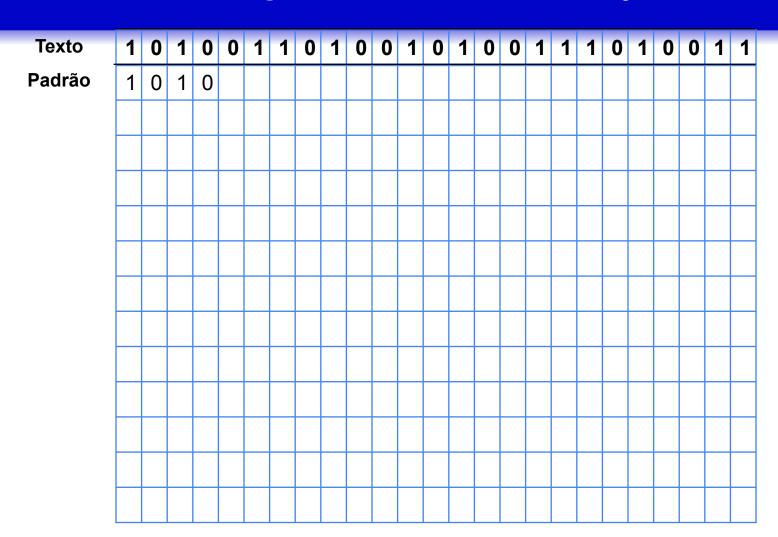


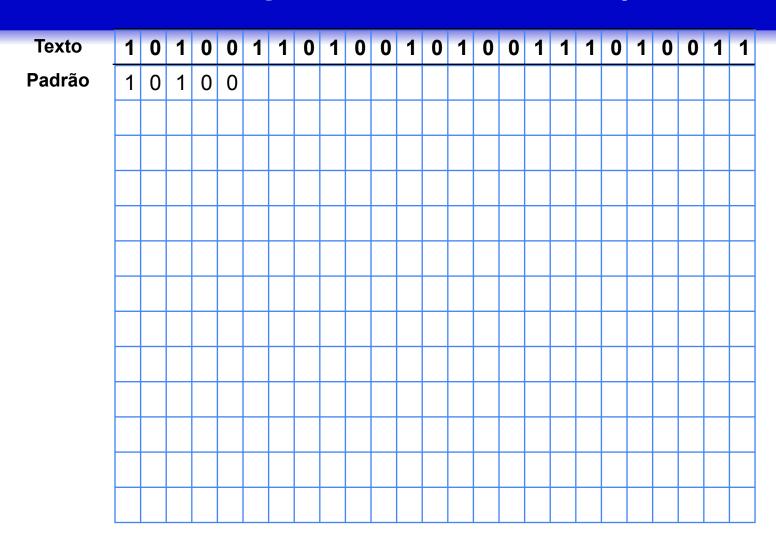


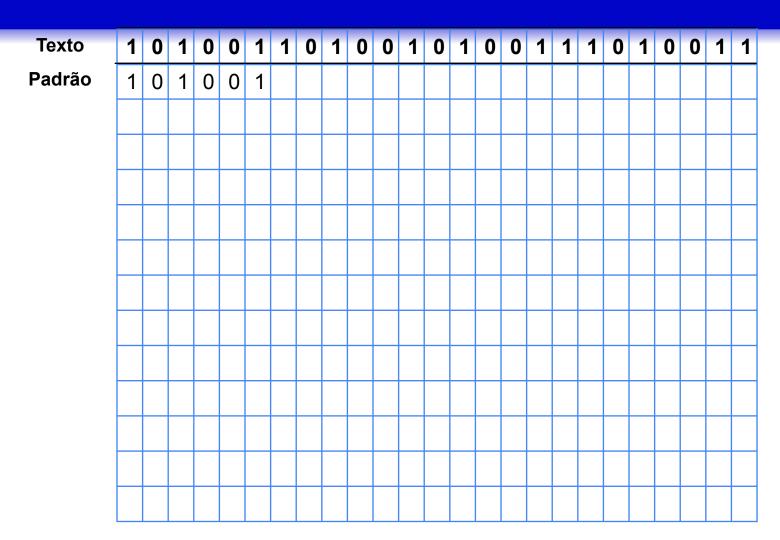


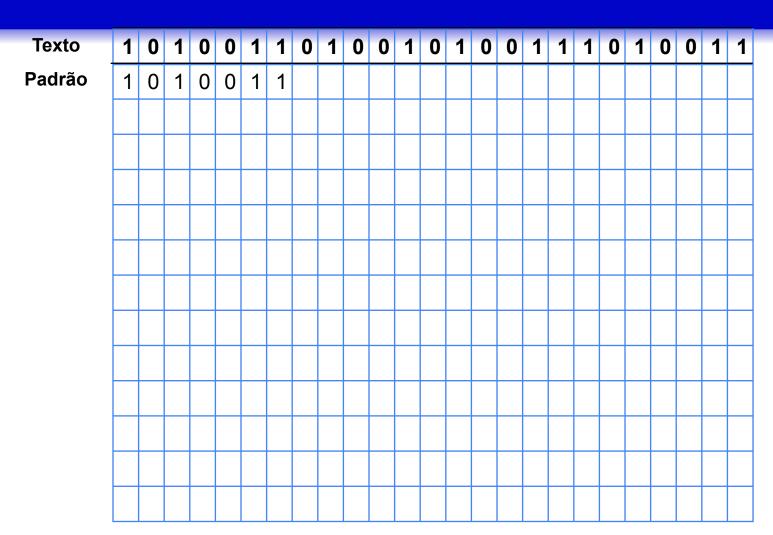


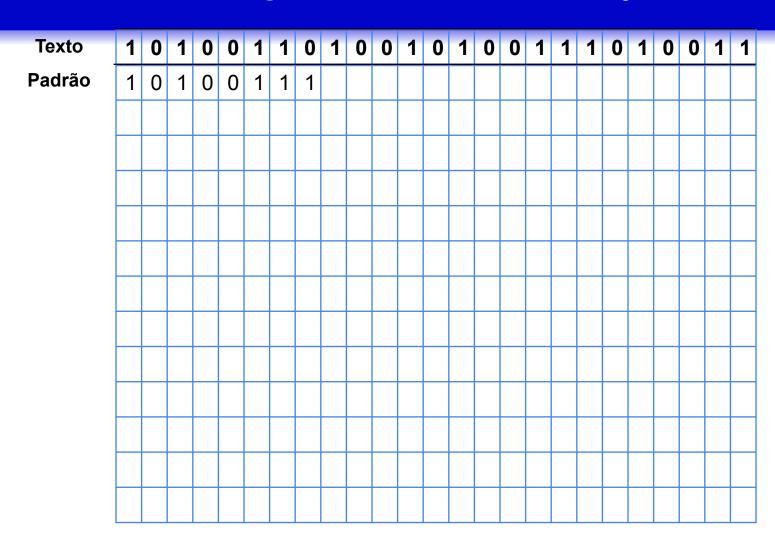


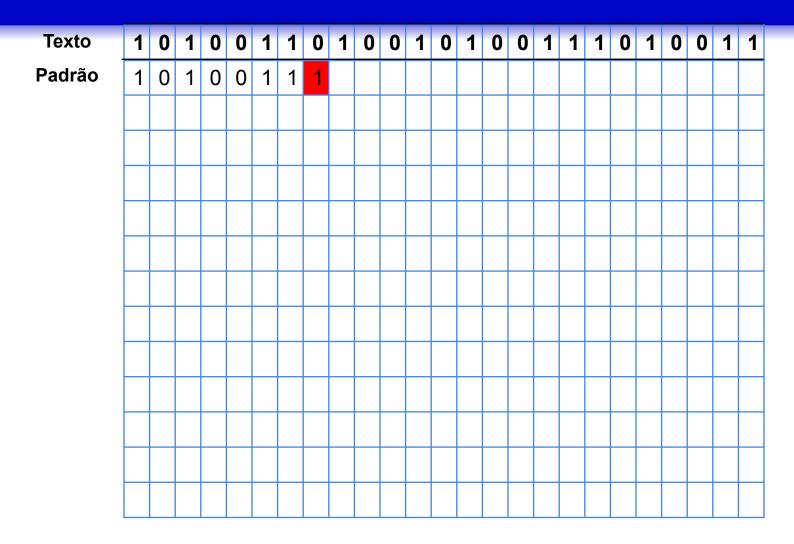


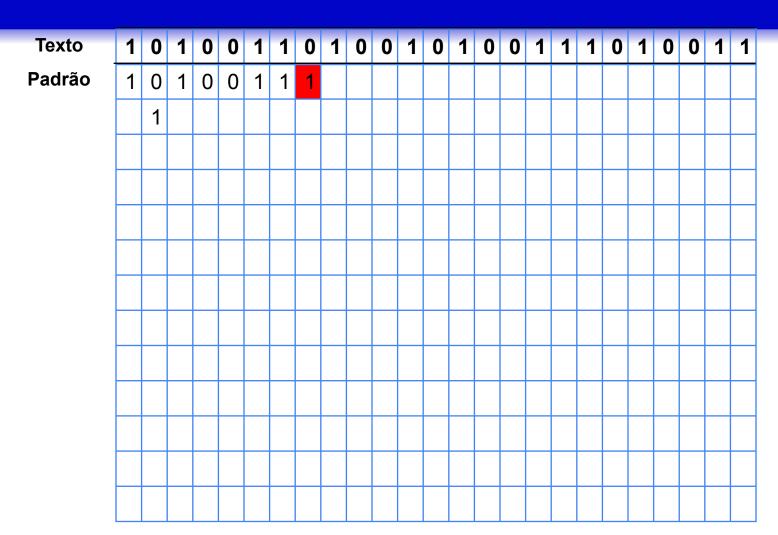


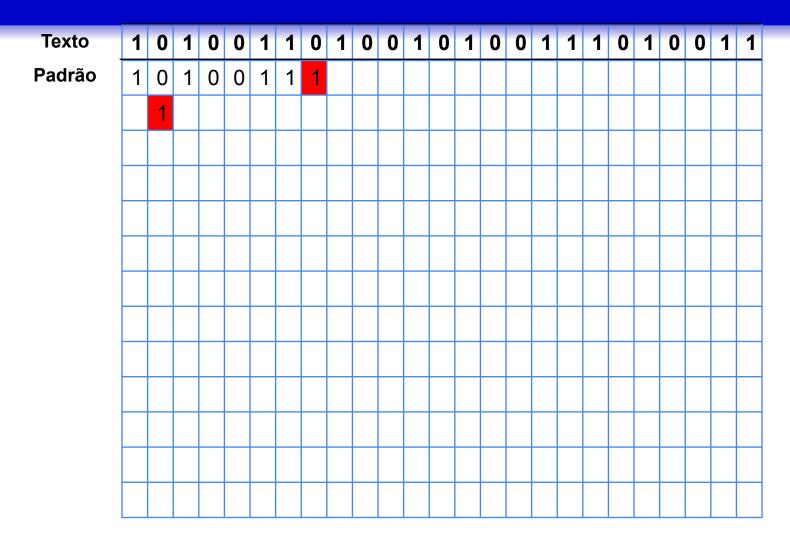


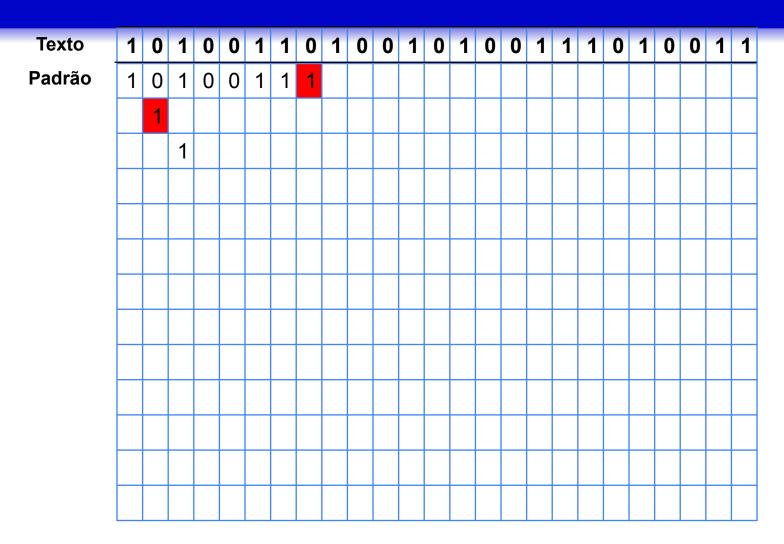


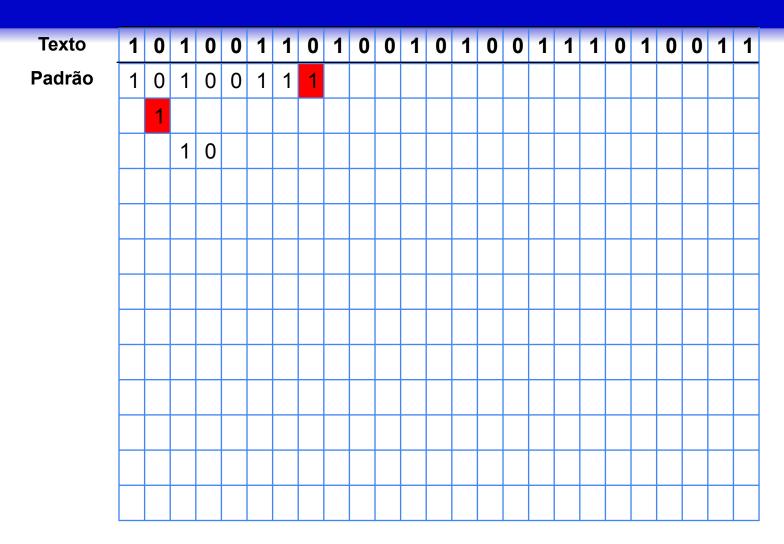


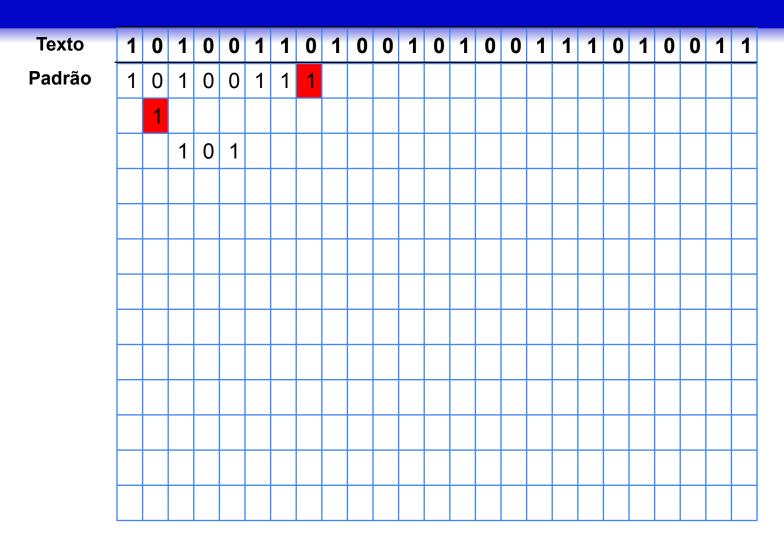


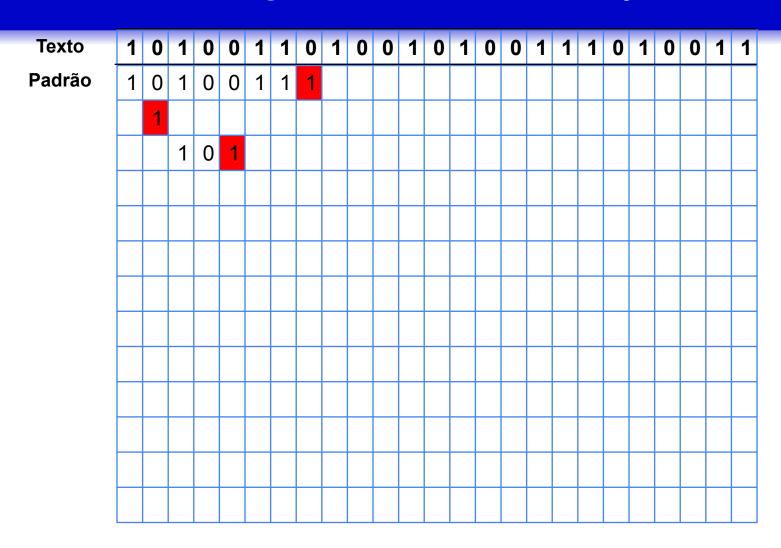


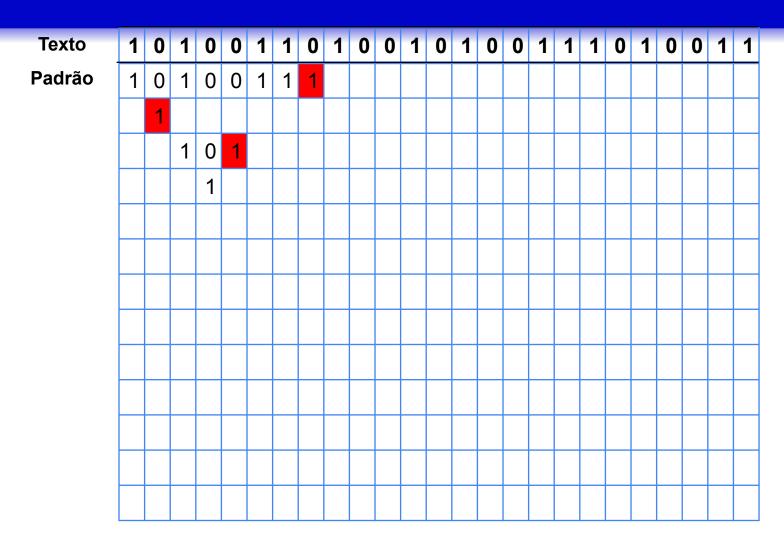


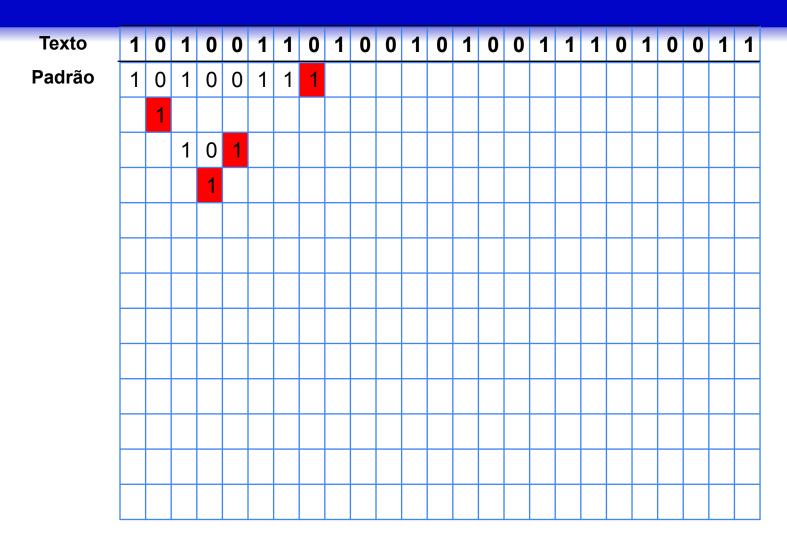


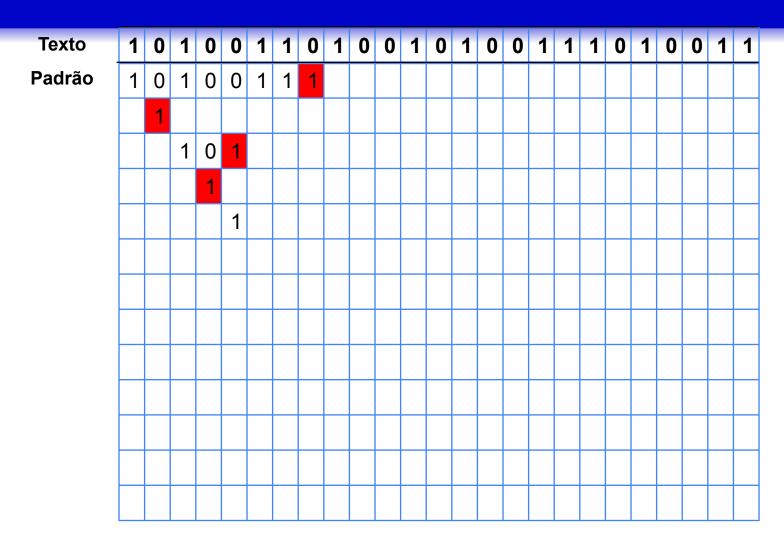


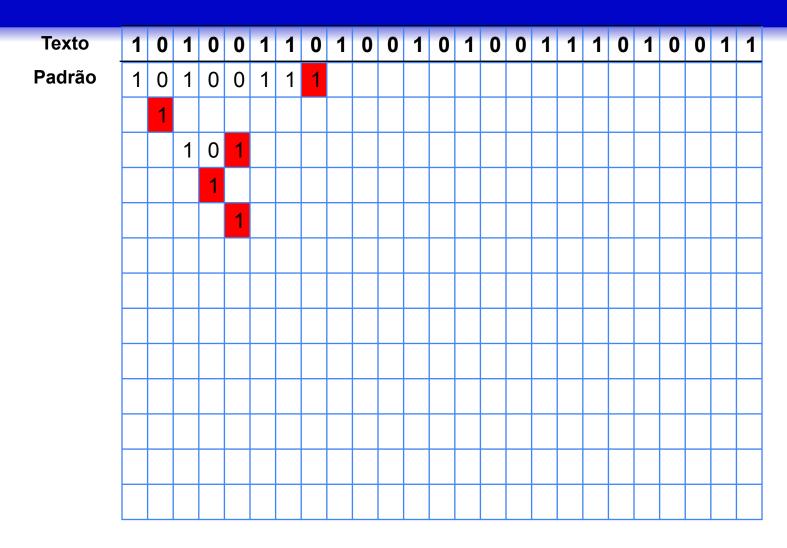


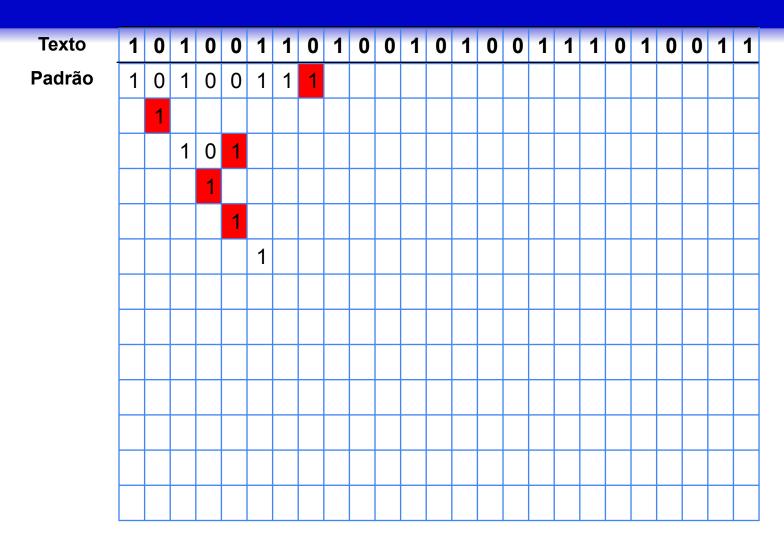


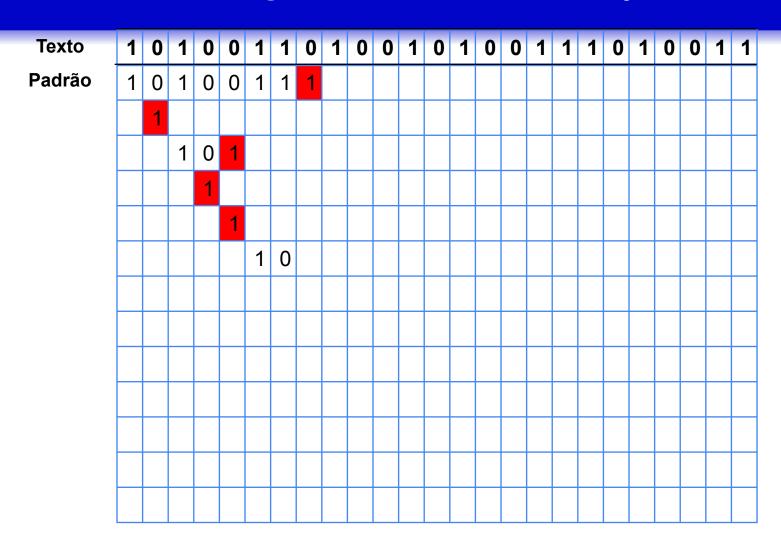


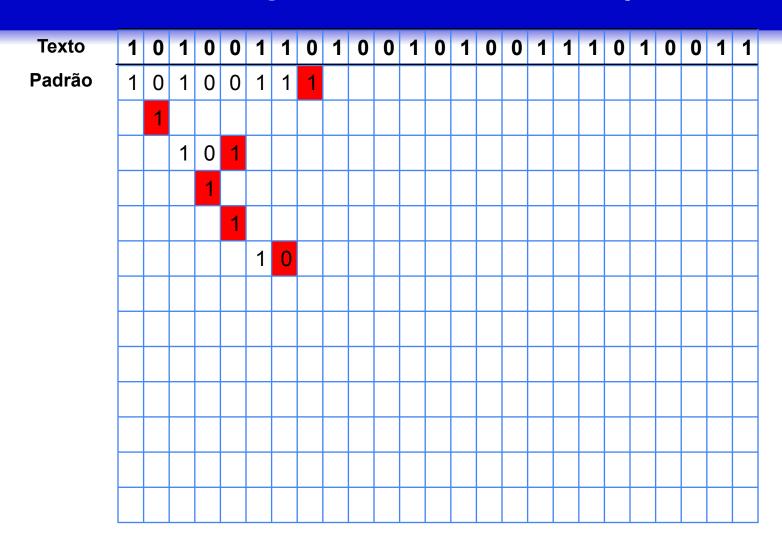


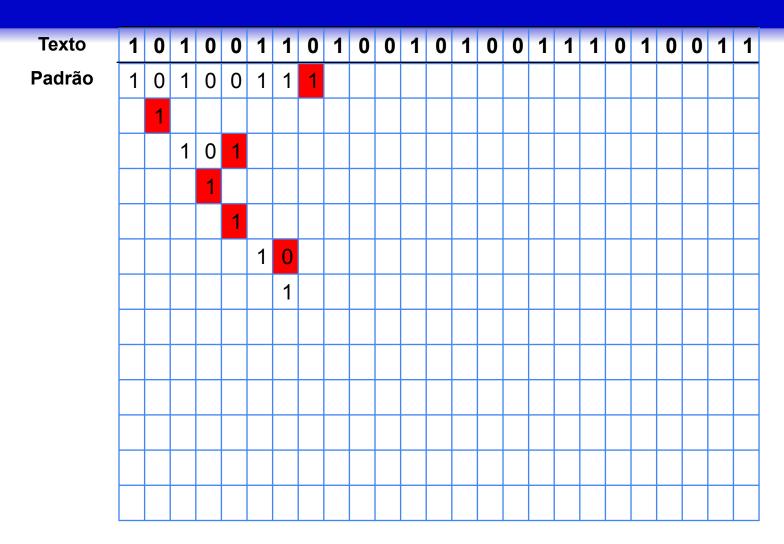


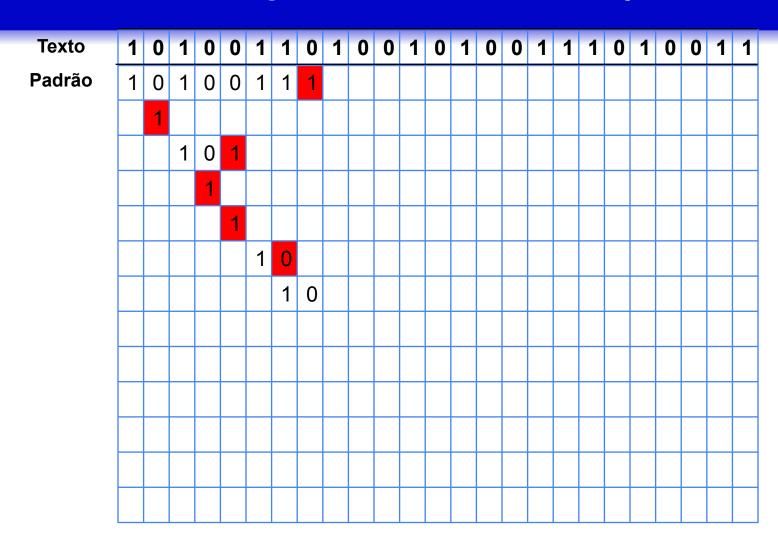


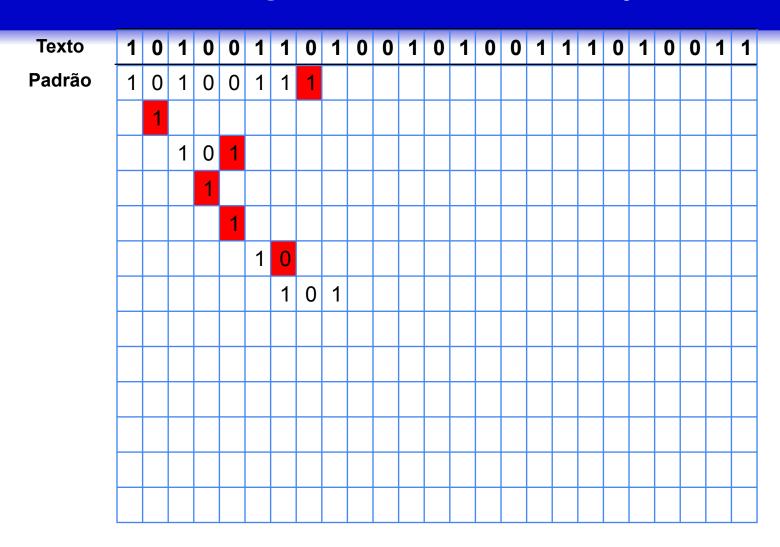


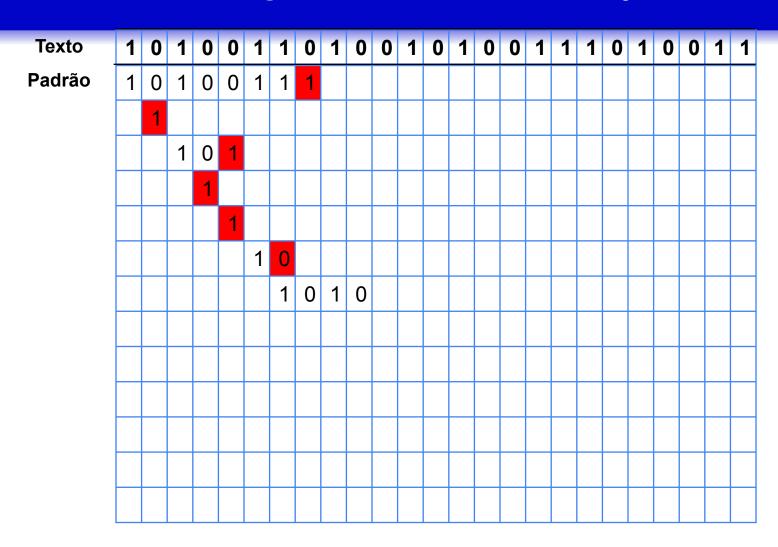


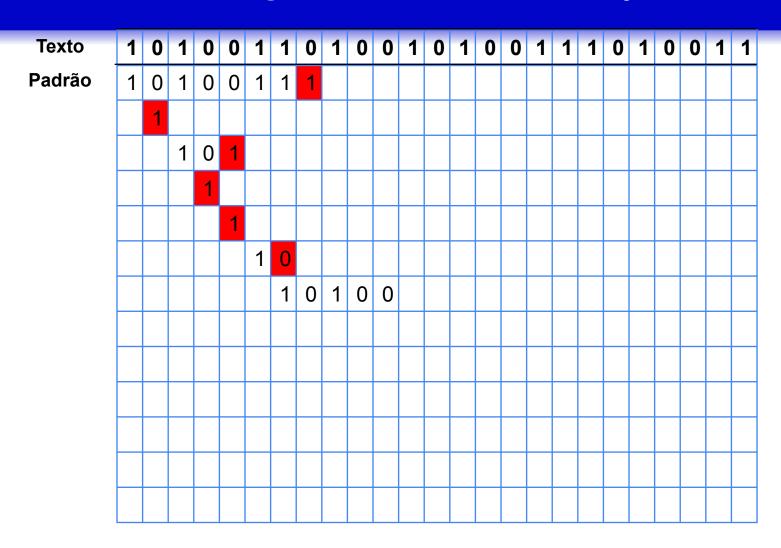


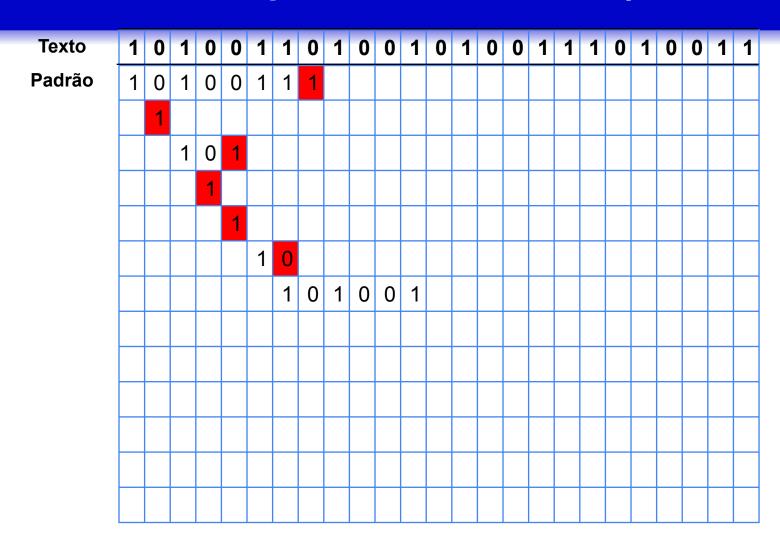


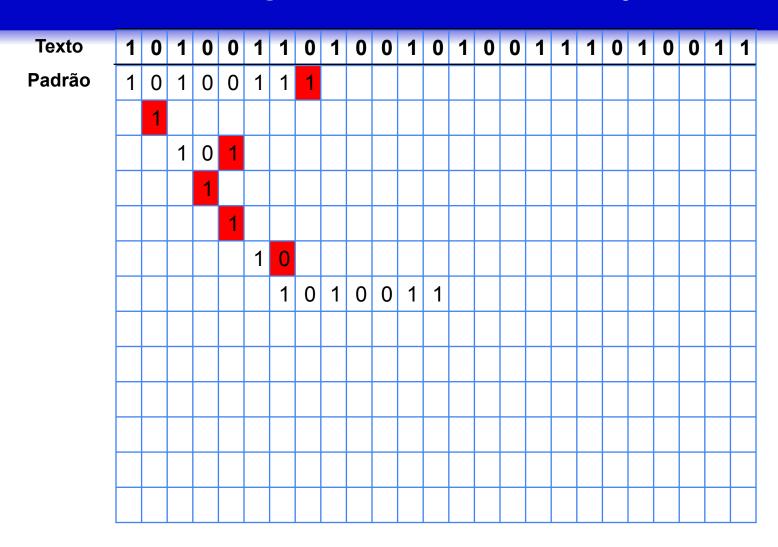


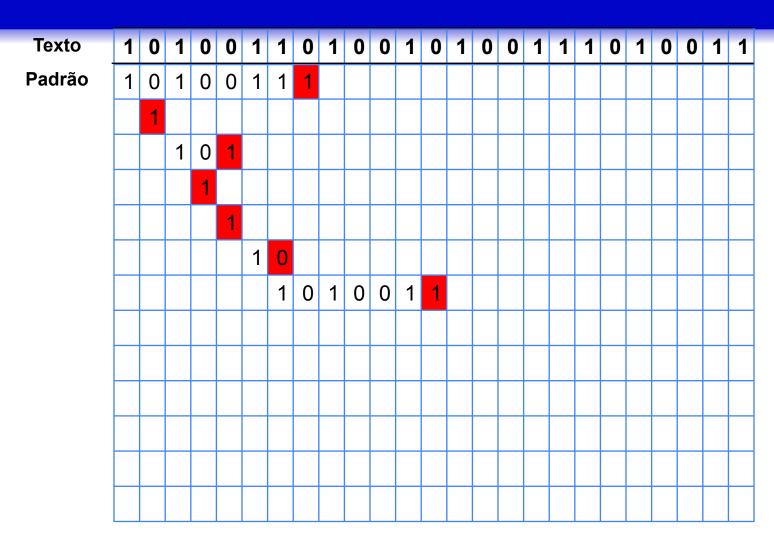


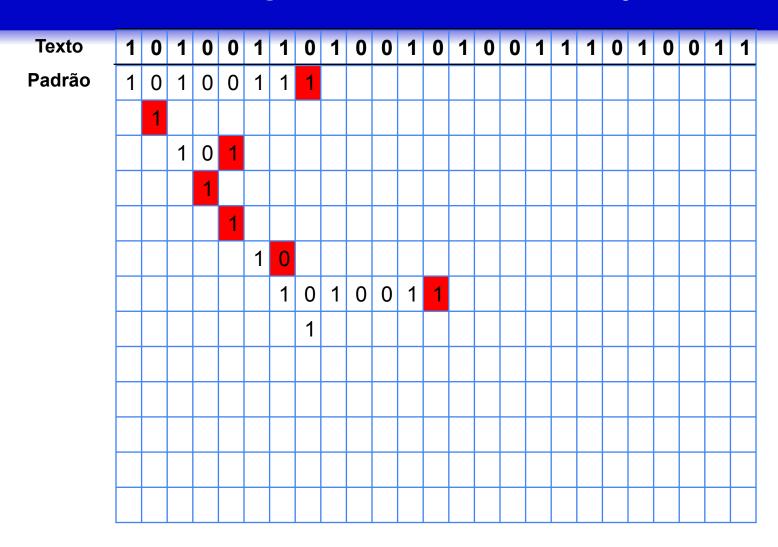


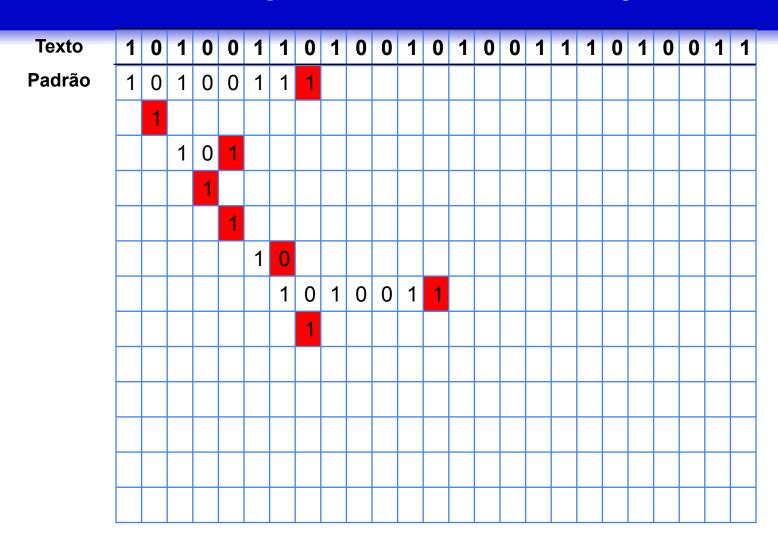


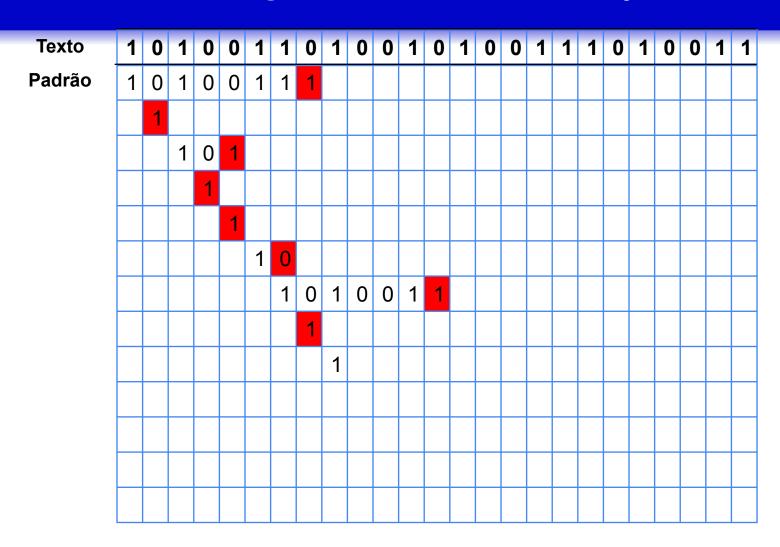


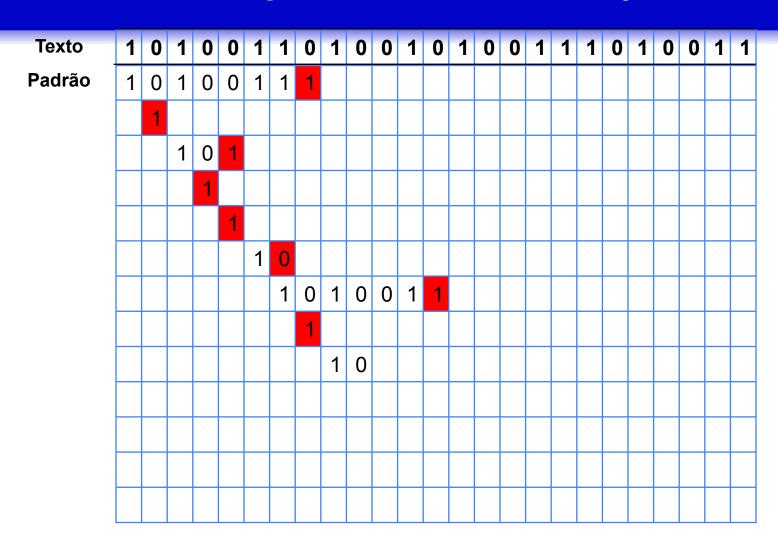


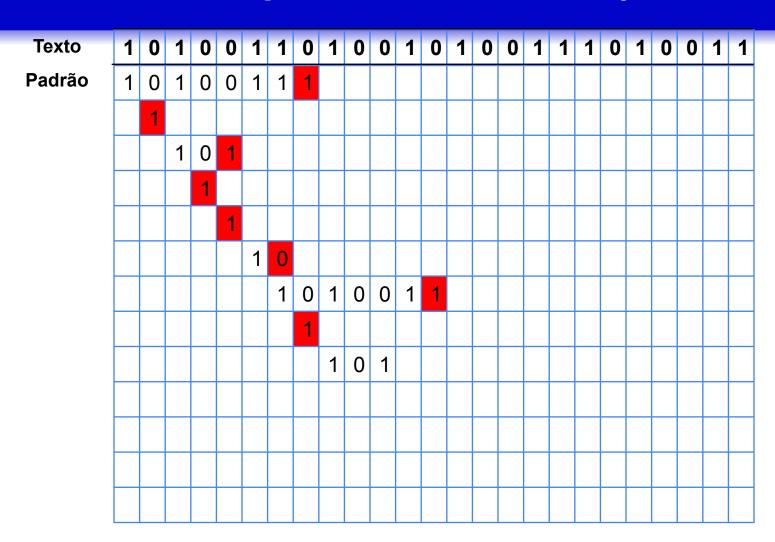


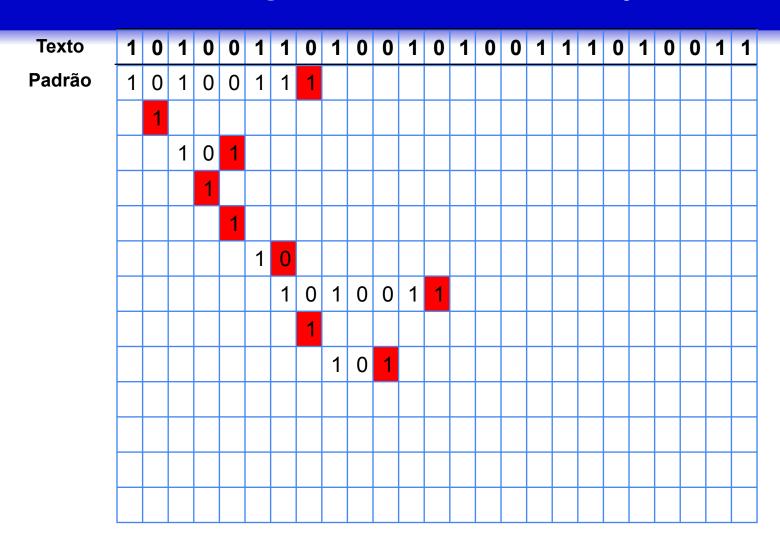


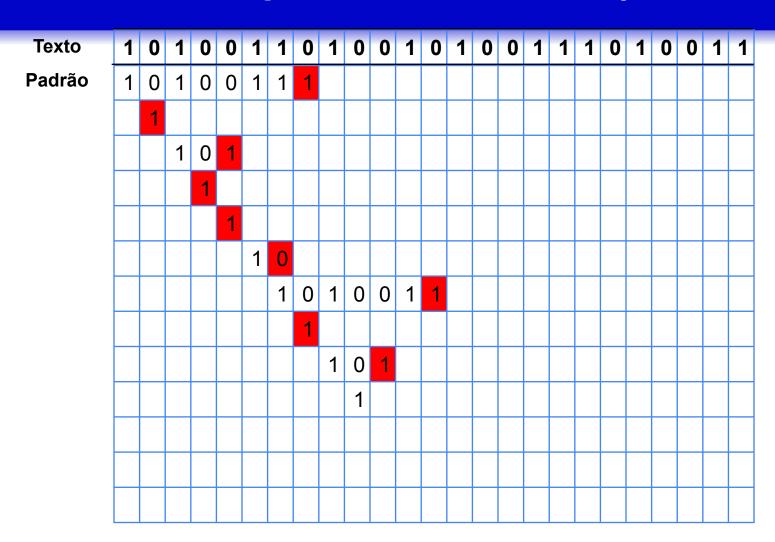


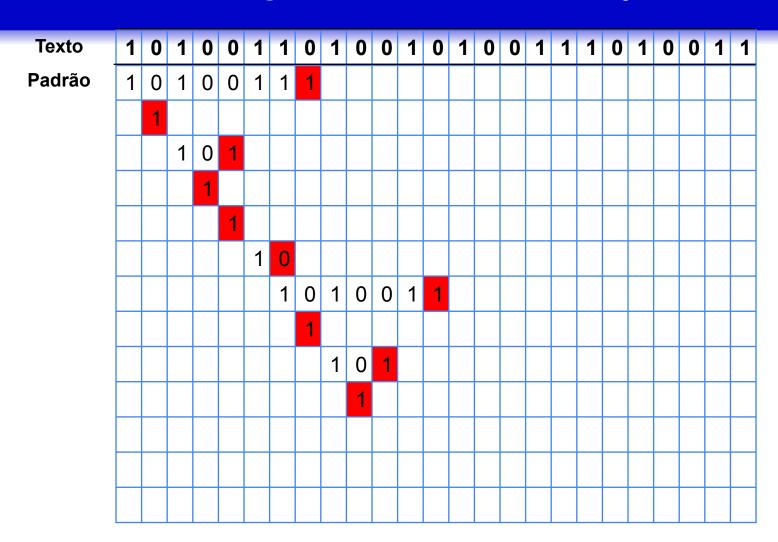


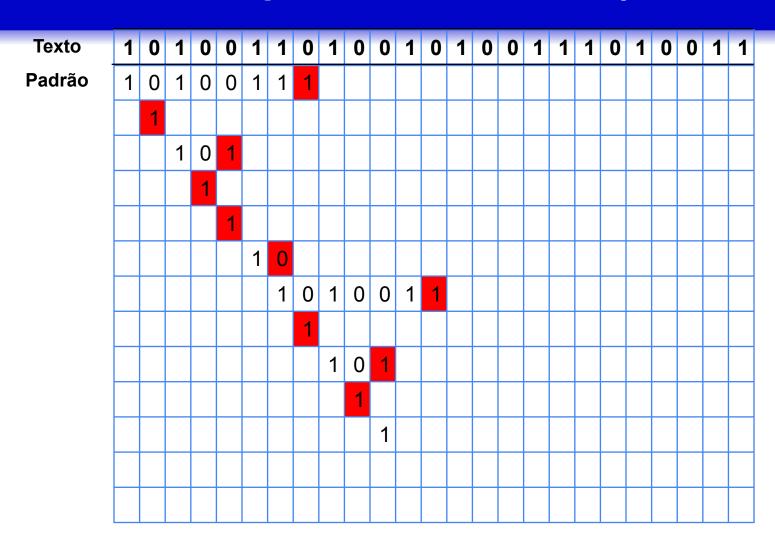


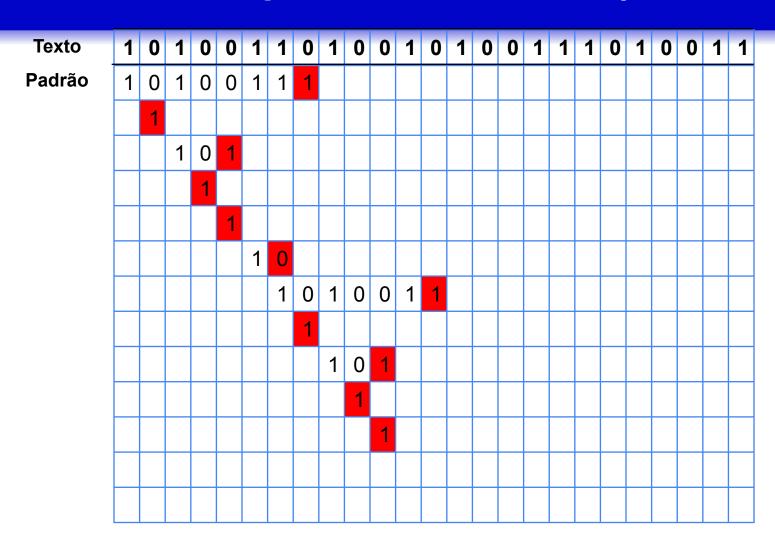


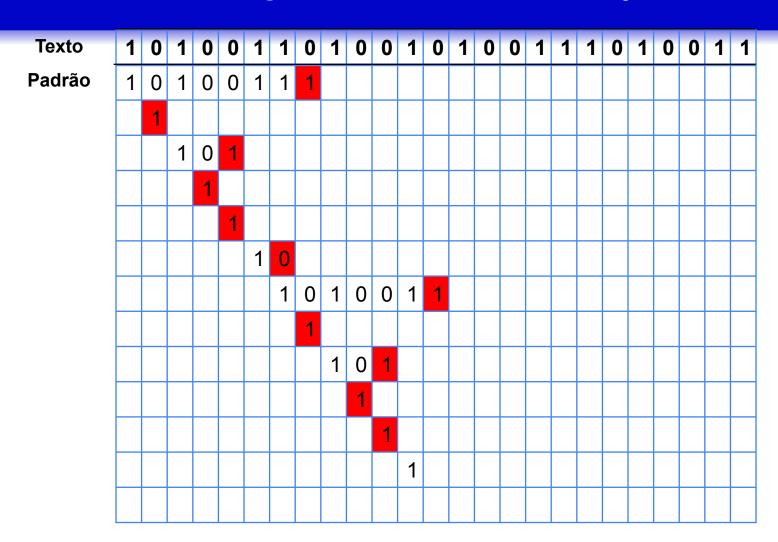


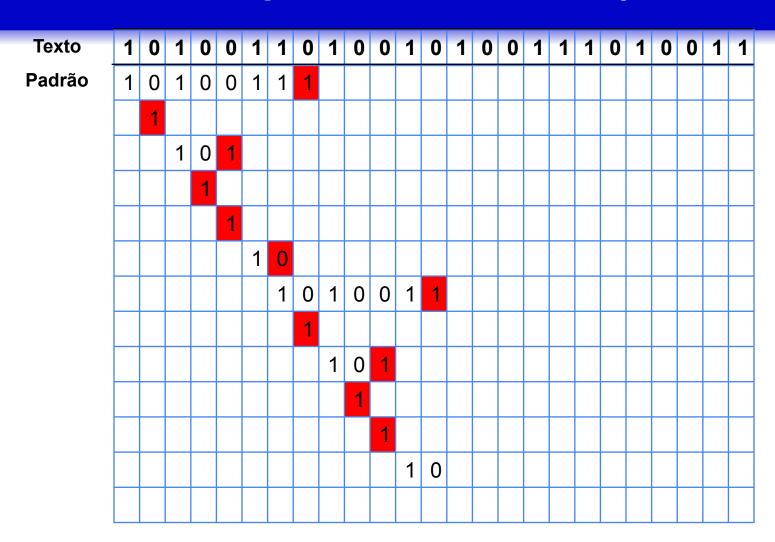


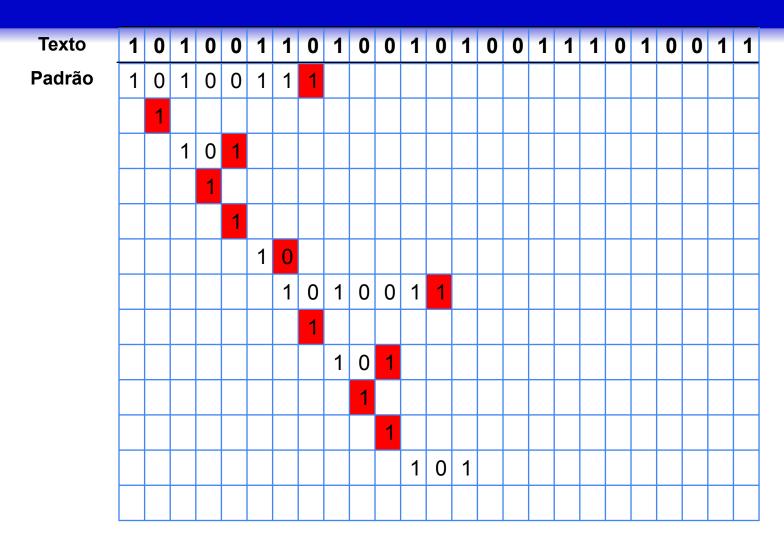


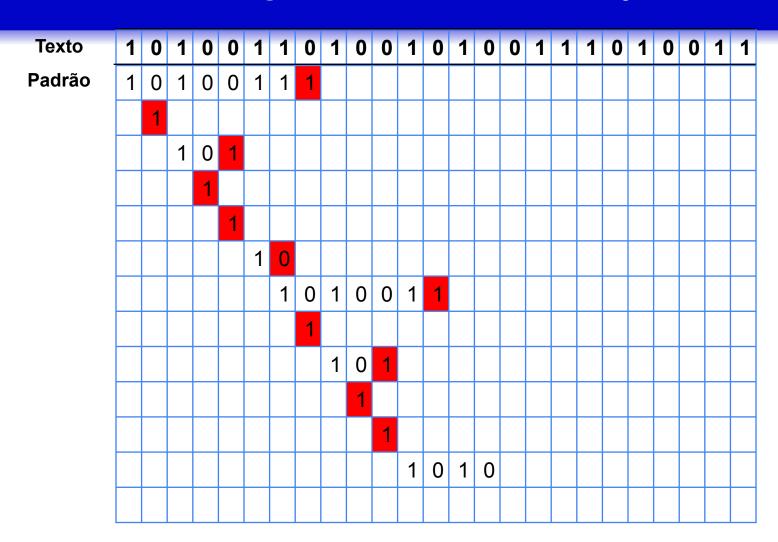


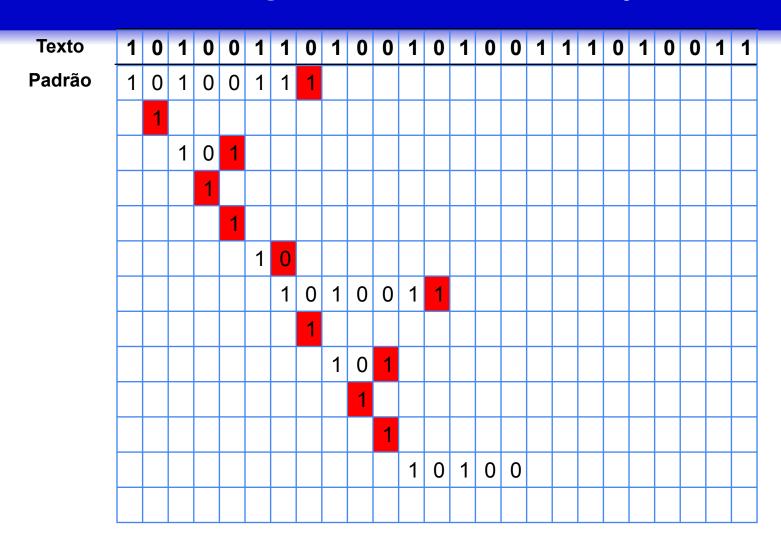


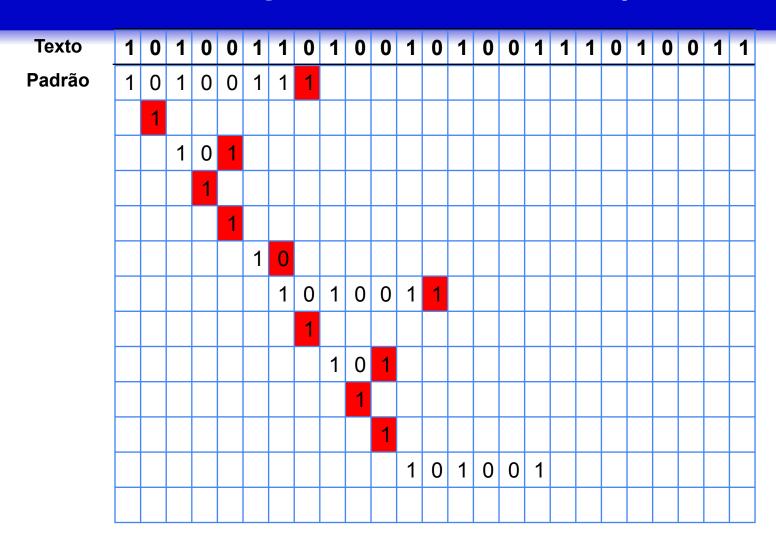


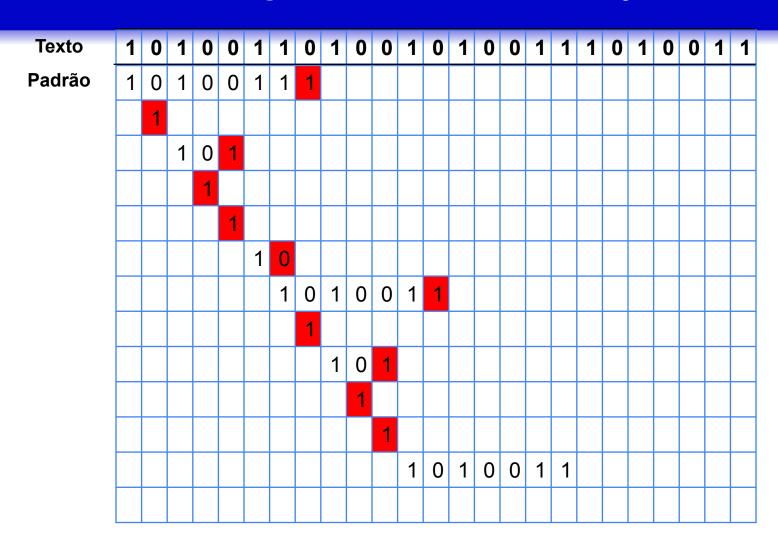


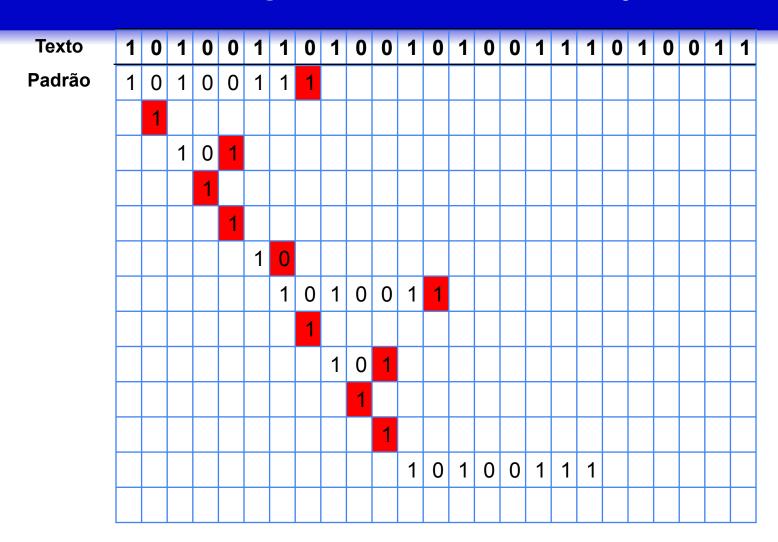


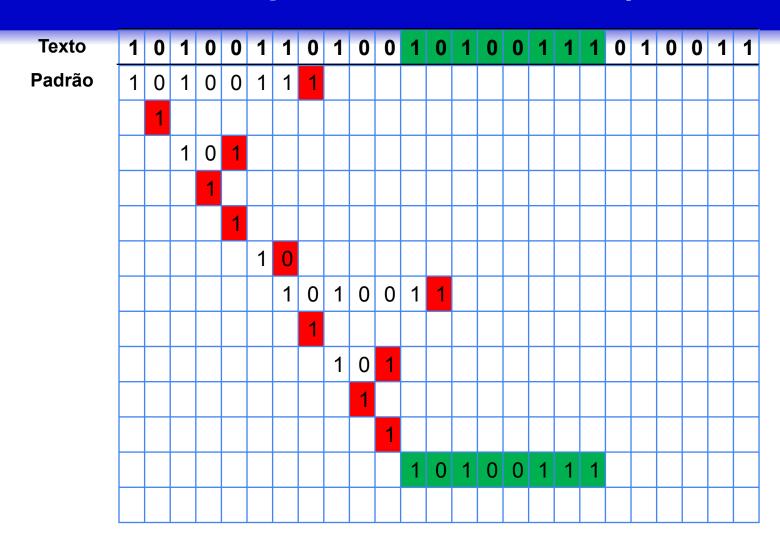


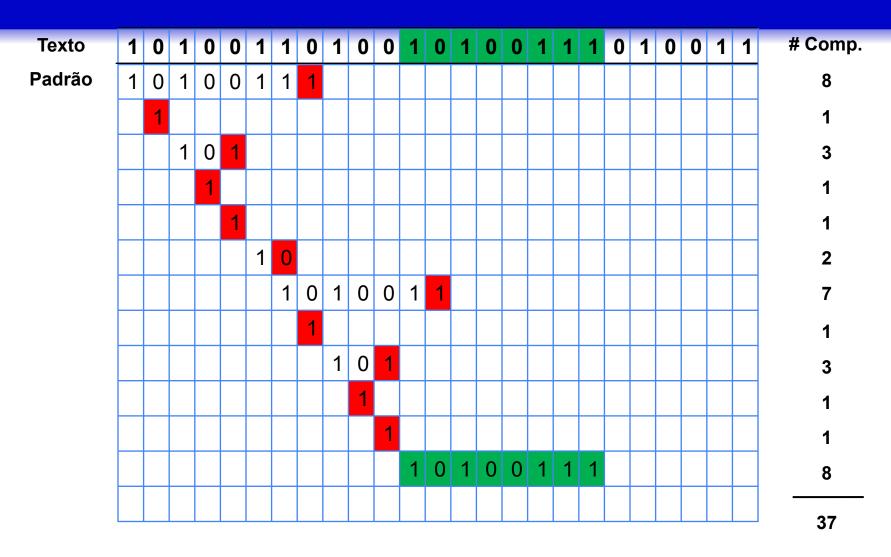


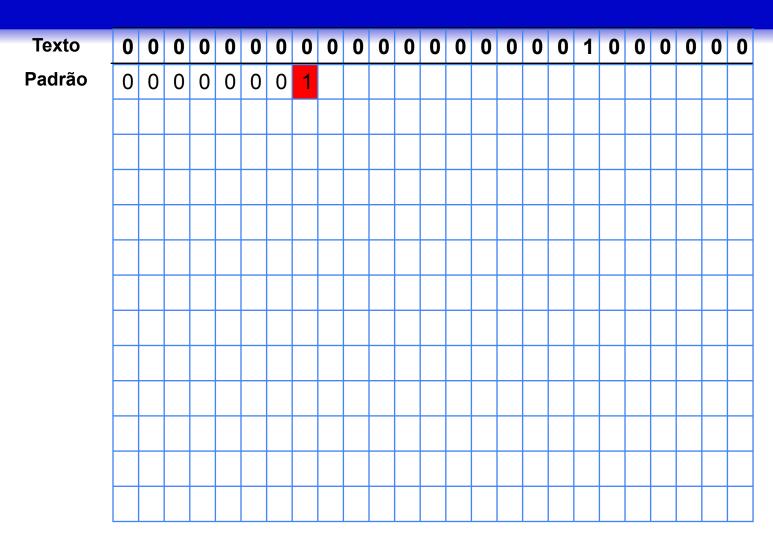


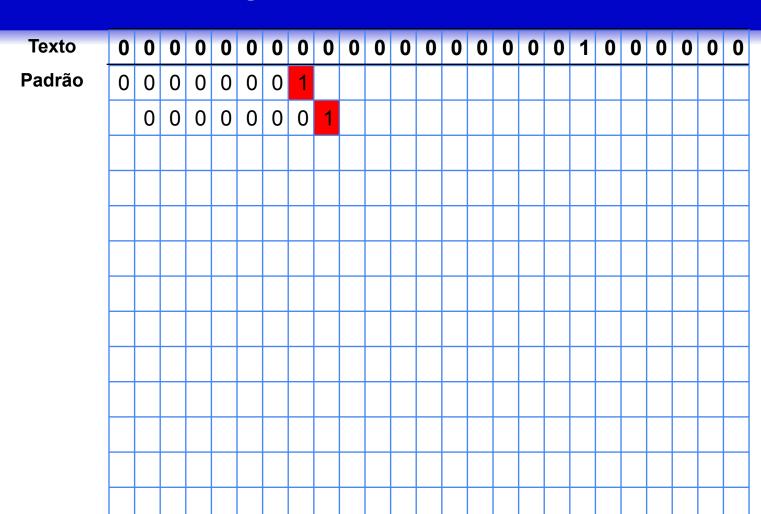


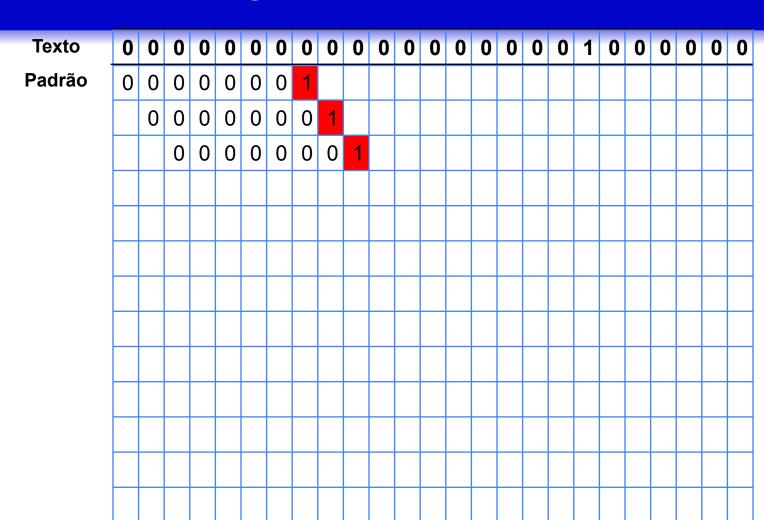




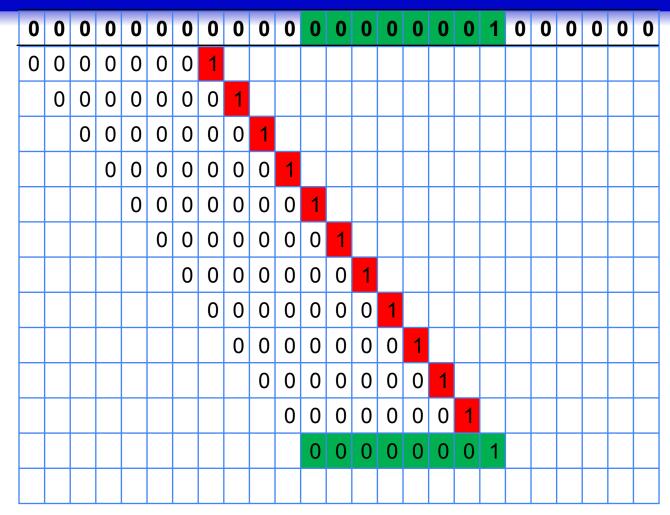


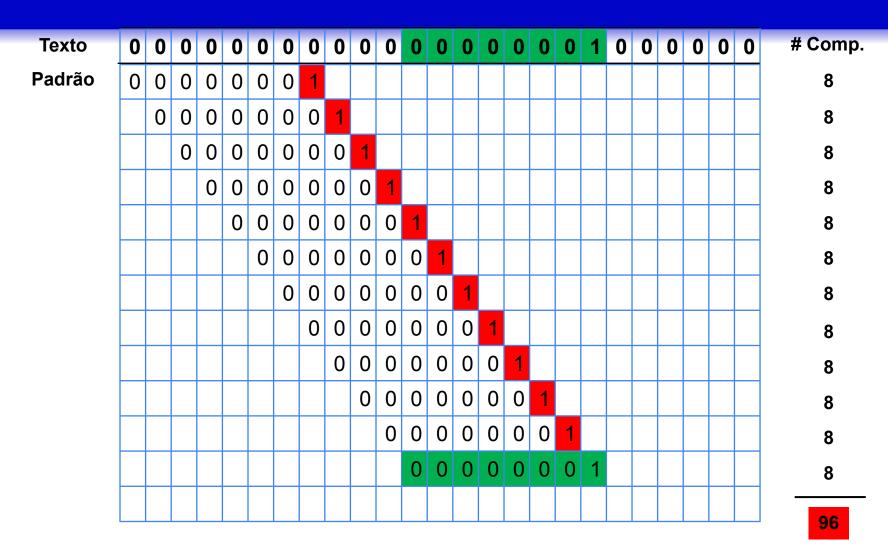












Força Bruta – Algoritmo

Reconhecimento de Padrões - Força Bruta

Seja : T [0 ..
$$n-1$$
] \rightarrow texto
P [0 .. $m-1$] \rightarrow padrão
ForçaBruta(T, P)
 $N \leftarrow$ Tamanho(T); $M \leftarrow$ Tamanho(P);
for $(i = 0, j = 0; i < N-M && j < M; i++, j++)$
if $(T[i]!=P[j] \{i=i-(j-1); j=-1; \}$
if $(j == M)$ return $i-M$;
else return i ;

Força Bruta – Resumo

Características

Não há fase de pré-processamento

Sempre avança apenas uma posição

Comparações podem ser feitas em qualquer ordem

Complexidade é O(mn), m = tam. padrão, n = tam. texto

São esperadas 2*n* comparações

Análise

Melhor caso : O(m)

Pior caso : O(m n)

Caso médio : O(n)

⇒ Pior caso depende no número de "false starts"