



Projeto e Análise de Algoritmos

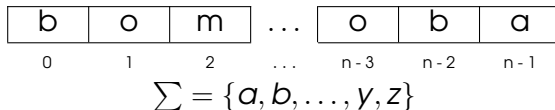
Busca em cadeias (KMP)

Bruno Prado

Departamento de Computação / UFS

Introdução

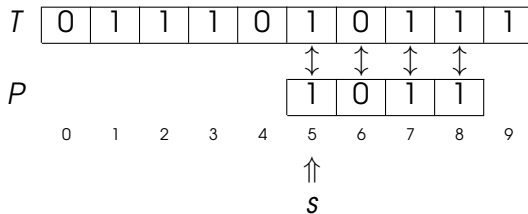
- ▶ O que é uma cadeia?
 - ▶ É uma sequência de símbolos T com tamanho n
 - ▶ Os símbolos são definidos por um alfabeto finito Σ



- ▶ Aplicações multidisciplinares
 - ▶ Biologia: representação da cadeia de DNA, sendo composta pelos símbolos A, C, G, T
 - ▶ Computação: armazenamento de texto através do tipo string, adotando o padrão de codificação ASCII
 - ▶ ...

Introdução

- ▶ O que é uma busca em cadeia?
 - ▶ É o processo para encontrar todas as ocorrências de um padrão em uma cadeia T que possui n símbolos
 - ▶ Para a busca é utilizada a cadeia de padrão P com quantidade de símbolos $m \leq n$
 - ▶ As cadeias P e T utilizam um alfabeto finito Σ

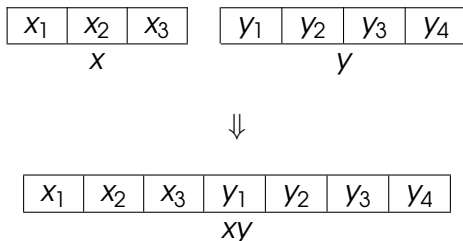


$$\begin{aligned}\Sigma &= \{0, 1\} \\ |T| &= n = 10, |P| = m = 4 \\ 0 &\leq s \leq n - m\end{aligned}$$

Introdução

► Notação e terminologia

- É definido por Σ^* todos os conjuntos de cadeias de tamanho finito que podem ser construídas do alfabeto finito Σ
- Uma cadeia vazia é denotada pelo símbolo ε
- O tamanho de uma cadeia x é definida por $|x|$
- A concatenação de duas cadeias x e y resulta em uma cadeia xy com os caracteres de x seguidos dos caracteres de y , com tamanho total de $|x| + |y|$

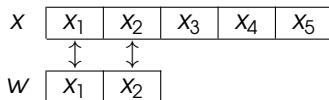


Introdução

► Notação e terminologia

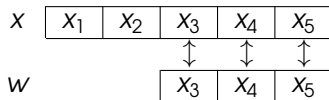
► Prefixo

- A cadeia w é um prefixo da cadeia x se $x = wy$, para alguma cadeia $y \in \Sigma^*$
- Denotado por $w \sqsubset x$, com $|w| \leq |x|$



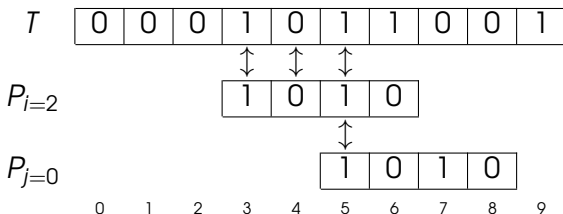
► Sufixo

- A cadeia w é sufixo da cadeia x se $x = yw$, para alguma cadeia $y \in \Sigma^*$
- Denotado por $w \sqsupset x$, com $|w| \leq |x|$



Busca em cadeias

- ▶ Knuth-Morris-Pratt (KMP)
 - ▶ É um algoritmo linear para busca em cadeia que utiliza préprocessamento do padrão, armazenando uma tabela para comparação em tempo constante
 - ▶ Seu princípio de funcionamento está baseado em autômatos finitos e em sua função de transição
 - ▶ Em cada posição da tabela é armazenado o comprimento do maior prefixo de P_i que é um sufixo de P_j através da função de prefixo π



$$\pi[i] = \max \{ (j - 1) : (j < i) \wedge (P_j \sqsupseteq P_i) \}$$

Busca em cadeias

- ▶ Knuth-Morris-Pratt (KMP)
 - ▶ Cálculo da tabela

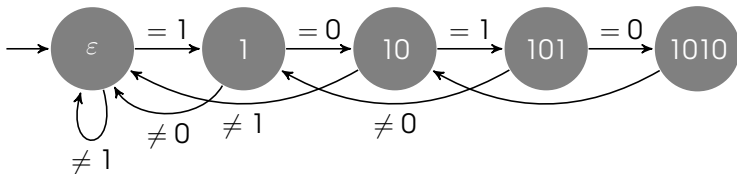
	Prefixo								
P_3	1	0	<u>1</u>	<u>0</u>					$\pi[3] = 1$
P_2		1	<u>0</u>	<u>1</u>	0				$\pi[2] = 0$
P_1			1	<u>0</u>	1	0			$\pi[1] = -1$
P_0				1	0	1	0		$\pi[0] = -1$
P_{-1}				ε	1	0	1	0	

$P[i]$	1	0	1	0	
$\pi[i]$	-1	-1	0	1	
	-1	0	1	2	3

O armazenamento do comprimento do maior prefixo, que também é sufixo dele mesmo, evita que o algoritmo precise retroceder na comparação dos símbolos

Busca em cadeias

- ▶ Knuth-Morris-Pratt (KMP)
 - ▶ Autômato Finito Determinístico



$P[i]$	1	0	1	0	
$\pi[i]$	-1	-1	0	1	
	-1	0	1	2	3

Busca em cadeias

- ▶ Knuth-Morris-Pratt (KMP)
 - ▶ Implementação em C

```
void calcular_tabela(int tab(), char P()) {  
    unsigned int i, m = strlen(P);  
    int j = -1;  
    inicializar(tab, m);  
    for(i = 1; i < m; i++) {  
        while(j >= 0 && P(j + 1) != P(i))  
            j = tab(j);  
        if(P(j + 1) == P(i))  
            j++;  
        tab(i) = j;  
    }  
}
```

Busca em cadeias

- ▶ Knuth-Morris-Pratt (KMP)
 - ▶ Implementação em C

```
void busca_kmp(int pos(), int tab(), char T(), char P()) {  
    unsigned int i, n = strlen(T);  
    unsigned int m = strlen(P);  
    int j = -1;  
    calcular_tabela(tab, P);  
    for(i = 0; i < n; i++) {  
        while(j >= 0 && P(j + 1) != T(i)) j = tab(j);  
        if(P(j + 1) == T(i)) j++;  
        if(j == m - 1) {  
            inserir(pos, i - m + 1);  
            j = tab(j);  
        }  
    }  
}
```

Busca em cadeias

- ▶ Knuth-Morris-Pratt (KMP)
 - ▶ Execução do algoritmo de cálculo da tabela

	Prefixo						
P_2	a	r	<u>a</u>				$\pi[2] = 0$
P_1		a	<u>r</u>	a			$\pi[1] = -1$
P_0			a	r	a		$\pi[0] = -1$
P_{-1}			ε	a	r	a	

$P[i]$	a	r	a	
$\pi[i]$	-1	-1	0	
	-1	0	1	2

Busca em cadeias

- ▶ Knuth-Morris-Pratt (KMP)
 - ▶ Execução do algoritmo de busca

i

T

<u>a</u>	r	a	r	a	d	e	a	r	a	c	a	j	u
----------	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---

j

P

<u>a</u>	r	a
----------	---	---

π

-1	-1	0
----	----	---

pos

-1 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13

Busca em cadeias

- ▶ Knuth-Morris-Pratt (KMP)
 - ▶ Execução do algoritmo de busca

i

T	a	<u>r</u>	a	r	a	d	e	a	r	a	c	a	j	u
-----	---	----------	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---

j

P	a	<u>r</u>	a
π	-1	-1	0

pos

-1 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13

Busca em cadeias

- ▶ Knuth-Morris-Pratt (KMP)
 - ▶ Execução do algoritmo de busca

T

		i											
a	r	<u>a</u>	r	a	d	e	a	r	a	c	a	j	u

P

	j	
a	r	<u>a</u>

π

-1	-1	0
----	----	---

pos

-1 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13

Busca em cadeias

- ▶ Knuth-Morris-Pratt (KMP)
 - ▶ Execução do algoritmo de busca

	<i>i</i>														
<i>T</i>	a	r	a	<u>r</u>	a	d	e	a	r	a	c	a	j	u	
	<i>j</i>														
<i>P</i>	a	<u>r</u>	a												
<i>π</i>	-1	-1	0												
<i>pos</i>	0														
	-1	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13

Busca em cadeias

- ▶ Knuth-Morris-Pratt (KMP)
 - ▶ Execução do algoritmo de busca

	<i>i</i>														
<i>T</i>	a	r	a	r	<u>a</u>	d	e	a	r	a	c	a	j	u	
	<i>j</i>														
<i>P</i>	a	r	<u>a</u>												
<i>π</i>	-1	-1	0												
<i>pos</i>	0														
	-1	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13

Busca em cadeias

- ▶ Knuth-Morris-Pratt (KMP)
 - ▶ Execução do algoritmo de busca

	<i>i</i>														
<i>T</i>	a	r	a	r	a	<u>d</u>	e	a	r	a	c	a	j	u	
	<i>j</i>														
<i>P</i>	a	<u>r</u>	a												
<i>π</i>	-1	-1	0												
<i>pos</i>	0	2													
	-1	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13

Busca em cadeias

- ▶ Knuth-Morris-Pratt (KMP)
 - ▶ Execução do algoritmo de busca

	<i>i</i>														
<i>T</i>	a	r	a	r	a	<u>d</u>	e	a	r	a	c	a	j	u	
<i>j</i>															
<i>P</i>	<u>a</u>	r	a												
π	-1	-1	0												
<i>pos</i>	0	2													
	-1	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13

Busca em cadeias

- ▶ Knuth-Morris-Pratt (KMP)
 - ▶ Execução do algoritmo de busca

	<i>i</i>														
<i>T</i>	a	r	a	r	a	d	<u>e</u>	a	r	a	c	a	j	u	
<i>j</i>															
<i>P</i>	<u>a</u>	r	a												
π	-1	-1	0												
<i>pos</i>	0	2													
	-1	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13

Busca em cadeias

- ▶ Knuth-Morris-Pratt (KMP)
 - ▶ Execução do algoritmo de busca

T

a

r

a

r

a

d

e

a

r

a

c

a

j

u

j

a

r

a

π

-1

-1

0

pos

0

2

-1

0

1

2

3

4

5

6

7

8

9

10

11

12

13

Busca em cadeias

- ▶ Knuth-Morris-Pratt (KMP)
 - ▶ Execução do algoritmo de busca

T	a	r	a	r	a	d	e	a	r	<u>a</u>	c	a	j	u	
										i					
P	a	r	<u>a</u>												
π	-1	-1	0												
pos	0	2													
	-1	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13

Busca em cadeias

- ▶ Knuth-Morris-Pratt (KMP)
 - ▶ Execução do algoritmo de busca

T	a	r	a	r	a	d	e	a	r	a	<u>c</u>	a	j	u	
											i				
P	a	<u>r</u>	a												
π	-1	-1	0												
pos	0	2	7												
	-1	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13

Busca em cadeias

- ▶ Knuth-Morris-Pratt (KMP)
 - ▶ Execução do algoritmo de busca

T

a	r	a	r	a	d	e	a	r	a	c	<u>a</u>	j	u
---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	----------	---	---

i

j

P

<u>a</u>	r	a
-1	-1	0

π

<u>a</u>	r	a
-1	-1	0

pos

0	2	7
---	---	---

-1
0
1
2
3
4
5
6
7
8
9
10
11
12
13

Busca em cadeias

- ▶ Knuth-Morris-Pratt (KMP)
 - ▶ Execução do algoritmo de busca

T	a	r	a	r	a	d	e	a	r	a	c	a	<u>j</u>	u	
													i		
P	a	<u>r</u>	a												
π	-1	-1	0												
pos	0	2	7												
	-1	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13

Busca em cadeias

- ▶ Knuth-Morris-Pratt (KMP)
 - ▶ Execução do algoritmo de busca

T	a	r	a	r	a	d	e	a	r	a	c	a	j	<u>u</u>	i
j															
P	<u>a</u>	r	a												
π	-1	-1	0												
pos	0	2	7												
	-1	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13

Busca em cadeias

- ▶ Knuth-Morris-Pratt (KMP)
 - ▶ Análise de complexidade
 - ▶ Espaço $O(n - m + 1)$
 - ▶ Tempo $\Theta(m) + O(n + m) = O(n + m)$

Exemplo

- ▶ Aplique os algoritmos de busca em cadeias para encontrar o padrão "111000" na sequência binária "10111000110111100010101100011100001101101111"
- ▶ Execute passo a passo a busca na cadeia
- ▶ Descreva seu princípio de funcionamento e as vantagens com relação aos algoritmos já vistos

Exercício

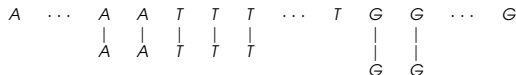
- ▶ A empresa de biotecnologia Poxim Tech está desenvolvendo um sistema de diagnóstico para doenças genéticas, comparando a sequência de DNA com genes conhecidos
 - ▶ A sequência de DNA é composta exclusivamente pelos símbolos A, C, G e T para codificação dos genes
 - ▶ Uma doença genética possui até 10 genes associados, cada um deles com sequências de tamanho entre 100 até 1000, denotados por letras maiúsculas e números entre 4 e 8 caracteres
 - ▶ Para tratar os efeitos da mutação nos genes que alteram sua codificação, é feita a busca por combinações que possuam o tamanho mínimo de subcadeia, com pelo menos 90% de compatibilidade total para manifestação da doença
 - ▶ No diagnóstico será calculada a probabilidade de manifestação da doença, de acordo com a quantidade de genes detectados

Exercício

- ▶ Diagnóstico da doença CRTLF4 com genes AATTGGCCC e GGGGGGGGGG
 - ▶ DNA: AAAAAAAAAAATTTTTTTTTTGGGGGGGGG
 - ▶ Tamanho da subcadeia: 3

Exercício

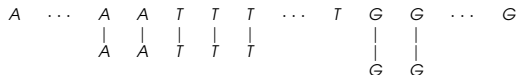
- ▶ Diagnóstico da doença CRTLF4 com genes AATTGGCCC e GGGGGGGGGG
- ▶ DNA: AAAAAAAAAAATTTTTTTTTTGGGGGGGGGG
- ▶ Tamanho da subcadeia: 3



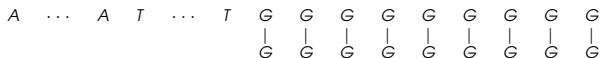
AATTGGCCC : 5 combinações = 50%

Exercício

- ▶ Diagnóstico da doença CRTLF4 com genes AATTGGCCC e GGGGGGGGGG
- ▶ DNA: AAAAAAAAAAATTTTTTTTTTGGGGGGGGG
- ▶ Tamanho da subcadeia: 3



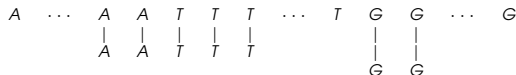
AATTGGCCC : 5 combinações = 50%



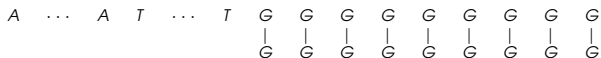
GGGGGGGGGG : 9 combinações = 90%

Exercício

- ▶ Diagnóstico da doença CRTLF4 com genes AATTGGCCC e GGGGGGGGGG
- ▶ DNA: AAAAAAAAAAATTTTTTTTTTGGGGGGGGG
- ▶ Tamanho da subcadeia: 3



AATTGGCCC : 5 combinações = 50%



GGGGGGGGGG : 9 combinações = 90%

Chance de 50% de ocorrência da doença CRTLF4

Exercício

► Formato do arquivo de entrada

- $[\#Tamanho\ da\ subcadeia]$
- $[B_0 \dots B_{N-1}]$
- $[\#Número\ de\ doenças]$
- $[Código_0] [\#Genes_0] [G_{0_0}] \dots [G_{0_{i-1}}]$
- \vdots
- $[Código_{M-1}] [\#Genes_{M-1}] [G_{M-1_0}] \dots [G_{M-1_{j-1}}]$

```
3
AAAATTTCGTAAATTGAACATAGGGATA
4
ABCDE 3 AAA AAT AAAG
XY1WZ2AB 1 TTTTTGGGG
H1N1 4 ACTG AACCGGTT AATAAT AAAAAAAGA
HUEBR 1 CATAGGGATT
```

Exercício

- ▶ Formato do arquivo de saída
 - ▶ É feita a ordenação estável em ordem decrescente dos resultados, utilizando como critério de ordenação a probabilidade de ocorrência da doença e fazendo o arredondamento dos percentuais para fins de comparação e impressão

```
XY1WZ2AB: 100%  
HUEBR: 100%  
ABCDE: 67%  
H1N1: 25%
```