Strings

Busca em Strings

Prof. Edson Alves - UnB/FGA

Sumário

- 1. Busca em Strings
- 2. Busca Completa

Busca em Strings

 $\bullet\,$ A busca é o algoritmo fundamental dentre os algoritmos de strings

- A busca é o algoritmo fundamental dentre os algoritmos de strings
- Ela equivalente, em importância, aos algoritmos de ordenação no estudo de algoritmos

- A busca é o algoritmo fundamental dentre os algoritmos de strings
- Ela equivalente, em importância, aos algoritmos de ordenação no estudo de algoritmos
- \bullet A busca em strings consiste em determinar se uma string P, de tamanho m, ocorre ou não em uma string S, de tamanho n

- A busca é o algoritmo fundamental dentre os algoritmos de strings
- Ela equivalente, em importância, aos algoritmos de ordenação no estudo de algoritmos
- ullet A busca em strings consiste em determinar se uma string P, de tamanho m, ocorre ou não em uma string S, de tamanho n
- ullet Uma variante comum é determinar o número de ocorrências de P em S

- Os principais algoritmos de busca em strings são
 - 1. a busca completa
 - 2. o algoritmo de Rabin-Karp
 - 3. o algoritmo de Knuth-Morris-Pratt
 - 4. a função z
 - 5. o algoritmo de Boyer-Moore

- Os principais algoritmos de busca em strings são
 - 1. a busca completa
 - 2. o algoritmo de Rabin-Karp
 - 3. o algoritmo de Knuth-Morris-Pratt
 - 4. a função z
 - 5. o algoritmo de Boyer-Moore
- O primeiro deles é de fácil entendimento e codificação

- Os principais algoritmos de busca em strings são
 - 1. a busca completa
 - 2. o algoritmo de Rabin-Karp
 - 3. o algoritmo de Knuth-Morris-Pratt
 - 4. a função z
 - 5. o algoritmo de Boyer-Moore
- O primeiro deles é de fácil entendimento e codificação
- Os demais s\(\tilde{a}\) conceitualmente mais sofisticados e podem compreender duas etapas: pr\(\tilde{e}\)-processamento e busca

- Os principais algoritmos de busca em strings são
 - 1. a busca completa
 - 2. o algoritmo de Rabin-Karp
 - 3. o algoritmo de Knuth-Morris-Pratt
 - 4. a função z
 - 5. o algoritmo de Boyer-Moore
- O primeiro deles é de fácil entendimento e codificação
- Os demais s\u00e3o conceitualmente mais sofisticados e podem compreender duas etapas: pr\u00e9-processamento e busca
- Esta sofistificação dificulta a implementação, mas traz ganhos na complexidade assintótica em relação à busca completa

Busca Completa

Busca completa em strings

 \bullet A busca completa compara cada uma das n-m+1 substrings de tamanho m de S com P, reportando cada igualdade

Busca completa em strings

- ullet A busca completa compara cada uma das n-m+1 substrings de tamanho m de S com P, reportando cada igualdade
- Como a comparação tem complexidade O(m) e o número de substrings é O(n), o algoritmo tem complexidade O(mn) no pior caso

Busca completa em strings

- ullet A busca completa compara cada uma das n-m+1 substrings de tamanho m de S com P, reportando cada igualdade
- Como a comparação tem complexidade O(m) e o número de substrings é O(n), o algoritmo tem complexidade O(mn) no pior caso
- É preciso ter cuidado com os limites do laço, a depender da representação de strings utilizada, para que todas as substrings sejam verificadas

Pseudocódigo para a busca completa em strings

Algoritmo 1 Busca completa em Strings

```
Input: Duas strings P e S
```

Output: O número de ocorrências occ de P em S

- 1: function SEARCH(P,S)
- 2: $m \leftarrow |P|$
- 3: $n \leftarrow |S|$
- 4: $occ \leftarrow 0$
- 5: $i \leftarrow 1$
- 6: while $|S[i..n]| \leq m$ do
- 7: **if** S[i..(i+m-1)] = P **then**
- 8: $occ \leftarrow occ + 1$
- 9: $i \leftarrow i+1$
- 10: **return** *occ*

Implementação da busca completa em Haskell

Implementação da busca completa em C++

```
int occurrences(const string& P, const string& S)
2 {
     int m = P.size();
     int n = S.size();
     int occ = 0;
5
     for (int i = 0; i \le n - m; ++i)
         occ += (P == S.substr(i, m) ? 1 : 0):
9
      return occ:
10
11 }
```

Referências

- 1. **CROCHEMORE**, Maxime; **RYTTER**, Wojciech. *Jewels of Stringology: Text Algorithms*, WSPC, 2002.
- 2. HALIM, Steve; HALIM, Felix. Competitive Programming 3, Lulu, 2013.