Strings

Busca em Strings

Prof. Edson Alves - UnB/FGA 2019

Sumário

- 1. Busca em Strings
- 2. Busca Completa

Busca em Strings

Definição de busca em 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 em strings consiste em determinar se uma string P, de tamanho m, ocorre ou não em uma string S, de tamanho n
- $\bullet\,$ Uma variante comum é determinar o número de ocorrências de P em S

Algoritmos de busca em strings

- 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 são conceitualmente mais sofisticados, e podem compreender duas etapas: pré-processamento e busca
- Esta sofistificação dificulta a implementação, mas traz ganhos na complexidade assintótica da busca em relação à busca completa

Busca Completa

Busca completa em strings

- 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

Require: Duas strings P e S

return occ

10:

Ensure: 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
```

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;

6

7    for (int i = 0; i <= n - m; ++i)
        occ += (P == S.substr(i, m) ? 1 : 0);

9

10    return occ;

11 }</pre>
```

Referências

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