

字符串匹配的Boyer-Moore算法

作者： 阮一峰

日期： 2013年5月 3日

上一篇文章，我介绍了KMP算法。

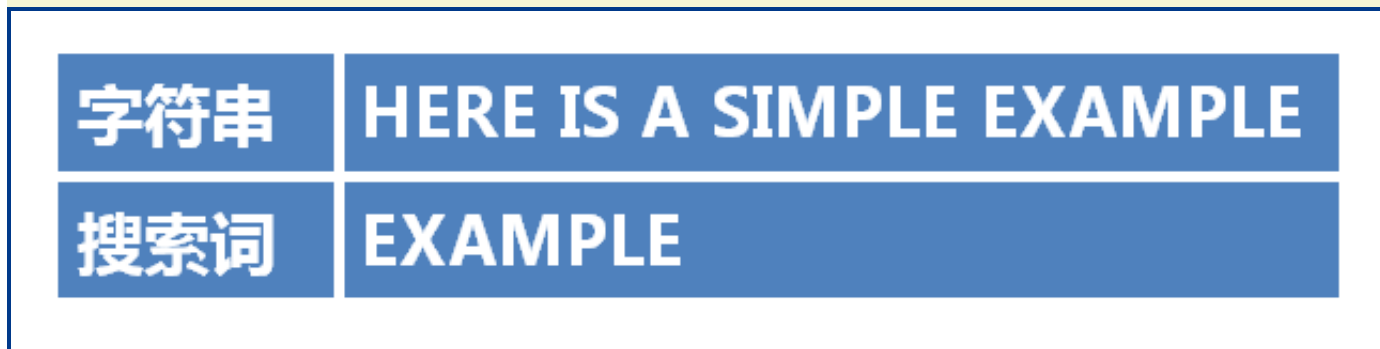
但是，它并不是效率最高的算法，实际采用并不多。各种文本编辑器的"查找"功能（Ctrl+F），大多采用Boyer-Moore算法。



Boyer-Moore算法不仅效率高，而且构思巧妙，容易理解。1977年，德克萨斯大学的Robert S. Boyer教授和J Strother Moore教授发明了这种算法。

下面，我根据Moore教授自己的例子来解释这种算法。

1.



假定字符串为"HERE IS A SIMPLE EXAMPLE"，搜索词为"EXAMPLE"。

2.

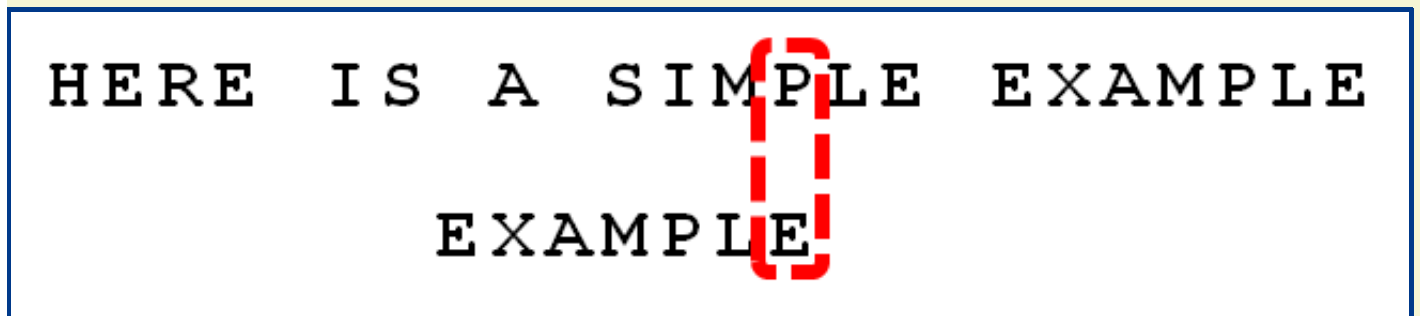


首先，"字符串"与"搜索词"头部对齐，从尾部开始比较。

这是一个很聪明的想法，因为如果尾部字符不匹配，那么只要一次比较，就可以知道前7个字符（整体上）肯定不是要找的结果。

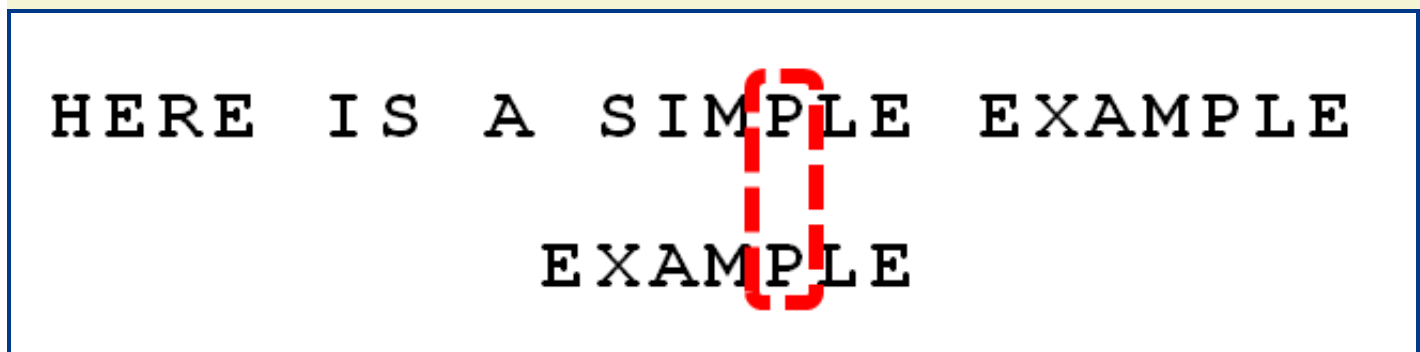
我们看到，"S"与"E"不匹配。这时，"S"就被称为"坏字符"（**bad character**），即不匹配的字符。我们还发现，"S"不包含在搜索词"EXAMPLE"之中，这意味着可以把搜索词直接移到"S"的后一位。

3.



依然从尾部开始比较，发现"P"与"E"不匹配，所以"P"是"坏字符"。但是，"P"包含在搜索词"EXAMPLE"之中。所以，将搜索词后移两位，两个"P"对齐。

4.



我们由此总结出"坏字符规则"：


后移位数 = 坏字符的位置 - 搜索词中的上一次出现位置

如果"坏字符"不包含在搜索词之中，则上一次出现位置为 -1。

以"P"为例，它作为"坏字符"，出现在搜索词的第6位（从0开始编号），在搜索词中的上一次出现位置为4，所以后移 $6 - 4 = 2$ 位。再以前面第二步的"S"为例，它出现在第6位，上一次出现位置是 -1（即未出现），则整个搜索词后移 $6 - (-1) = 7$ 位。

5.


HERE IS A SIMPLE EXAMPLE
EXAMPLE



依然从尾部开始比较，"E"与"E"匹配。

6.


HERE IS A SIMPLE EXAMPLE
EXAMPLE



比较前面一位，"LE"与"LE"匹配。

7.

HERE IS A SIMPLE EXAMPLE
EXAMPLE



比较前面一位，"PLE"与"PLE"匹配。

8.

HERE IS A SIMPLE EXAMPLE
EXAMPLE



比较前面一位，"MPLE"与"MPLE"匹配。我们把这种情况称为"好后缀"（**good suffix**），即所有尾部匹配的字符串。注意，"MPLE"、"PLE"、"LE"、"E"都是好后缀。

9.

HERE IS A SIMPLE EXAMPLE
EXAMPLE

比较前一位，发现"I"与"A"不匹配。所以，"I"是"坏字符"。

10.

HERE IS A SIMPLE EXAMPLE
EXAMPLE

根据"坏字符规则"，此时搜索词应该后移 $2 - (-1) = 3$ 位。问题是，此时有没有更好的移法？

11.

HERE IS A SIMPLE EXAMPLE
EXAMPLE

我们知道，此时存在"好后缀"。所以，可以采用"好后缀规则"：

后移位数 = 好后缀的位置 - 搜索词中的上一次出现位置

举例来说，如果字符串"ABCDAB"的后一个"AB"是"好后缀"。那么它的位置是5（从0开始计算，取最后的"B"的值），在"搜索词中的上一次出现位置"是1（第一个"B"的位置），所以后移 $5 - 1 = 4$ 位，前一个"AB"移到后一个"AB"的位置。

再举一个例子，如果字符串"ABCDEF"的"EF"是好后缀，则"EF"的位置是5，上一次出现的位置是 -1（即未出现），所以后移 $5 - (-1) = 6$ 位，即整个字符串移到"F"的后一位。

这个规则有三个注意点：

（1）"好后缀"的位置以最后一个字符为准。假定"ABCDEF"的"EF"是好后缀，则它的位置以"F"为准，即5（从0开始计算）。

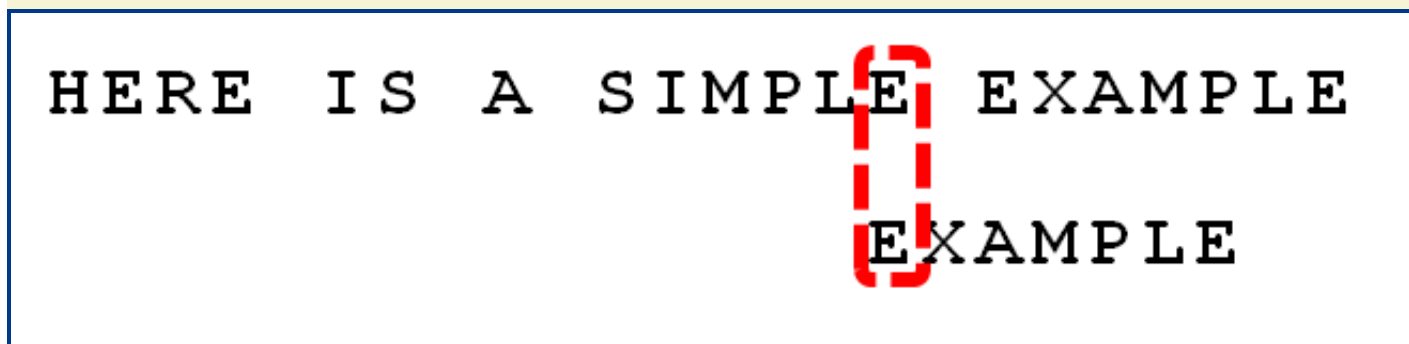
（2）如果"好后缀"在搜索词中只出现一次，则它的上一次出现位置为 -1。比

如，"EF"在"ABCDEF"之中只出现一次，则它的上一次出现位置为-1（即未出现）。

（3）如果"好后缀"有多个，则除了最长的那个"好后缀"，其他"好后缀"的上一次出现位置必须在头部。比如，假定"BABCDAB"的"好后缀"是"DAB"、"AB"、"B"，请问这时"好后缀"的上一次出现位置是什么？回答是，此时采用的好后缀是"B"，它的上一次出现位置是头部，即第0位。这个规则也可以这样表达：如果最长的那个"好后缀"只出现一次，则可以把搜索词改写成如下形式进行位置计算"(DA)BABCDAB"，即虚拟加入最前面的"DA"。

回到上文的这个例子。此时，所有的"好后缀"（MPLE、PLE、LE、E）之中，只有"E"在"EXAMPLE"还出现在头部，所以后移 $6 - 0 = 6$ 位。

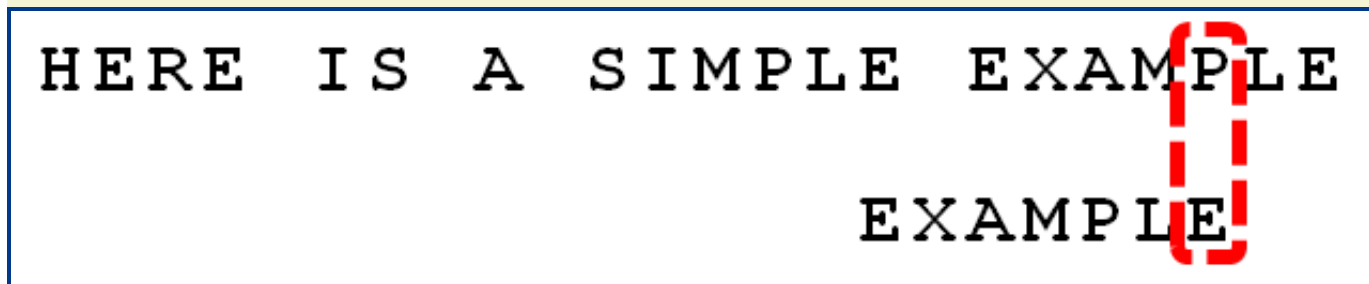
12.



可以看到，"坏字符规则"只能移3位，"好后缀规则"可以移6位。所以，**Boyer-Moore**算法的基本思想是，每次后移这两个规则之中的较大值。

更巧妙的是，这两个规则的移动位数，只与搜索词有关，与原字符串无关。因此，可以预先计算生成《坏字符规则表》和《好后缀规则表》。使用时，只要查表比较一下就可以了。

13.



继续从尾部开始比较，"P"与"E"不匹配，因此"P"是"坏字符"。根据"坏字符规则"，后移 $6 - 4 = 2$ 位。

14.

HERE IS A SIMPLE EXAMPLE
EXAMPLE

从尾部开始逐位比较，发现全部匹配，于是搜索结束。如果还要继续查找（即找出全部匹配），则根据"好后缀规则"，后移 $6 - 0 = 6$ 位，即头部的"E"移到尾部的"E"的位置。

（完）

文档信息

版权声明： 自由转载-非商用-非衍生-保持署名 | Creative Commons BY-NC-ND 3.0

原文网址：http://www.ruanyifeng.com/blog/2013/05/boyer-moore_string_search_algorithm.html

最后修改时间：2013年5月16日 13:01