算法与数据结构体系课程

liuyubobobo

字符串匹配

最朴素的算法

字符串匹配

Hello, this is liuyubobobo

源字符串

bo

目标字符串 t

字符串匹配

Hello, this is liuyubobobo bo

源字符串 :

目标字符串

返回源字符串在目标字符串首次出现的索引

20

如果没有找到,返回-

字符串匹配 暴力搜索

S: A B C A B D

字符串匹配 暴力搜索

S: A B C A B D

字符串匹配暴力搜索

S: A B C A B D

字符串匹配 暴力搜索 i

S: A B C A B D



字符串匹配 暴力搜索

į

S: A B C A B D



字符串匹配 暴力搜索

S: ABCABD

t: B D

字符串匹配 暴力搜索

s: ABCABD

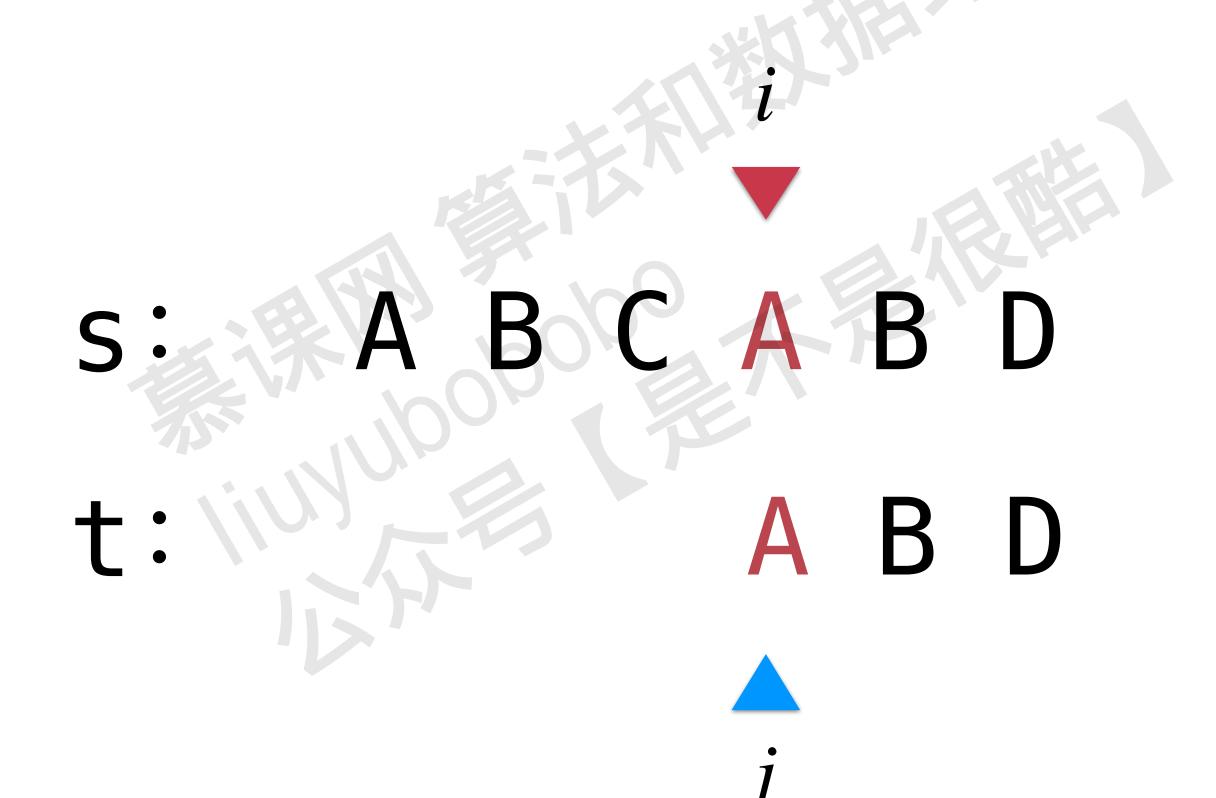
t: ABD



字符串匹配 暴力搜索

s: A B C A B D
t: A B D

字符串匹配 暴力搜索



字符串匹配 暴力搜索

s: ABCABD

t: ABD

字符串匹配 暴力搜索

S: A B D

t: A B D

字符串匹配

暴力搜索

S: A B C A B D

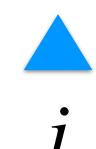
t: March ABC

对每一个s的起始点i

尝试匹配t

最差: |s| * |t|

实际上匹配 t 的过程 可以提前终止

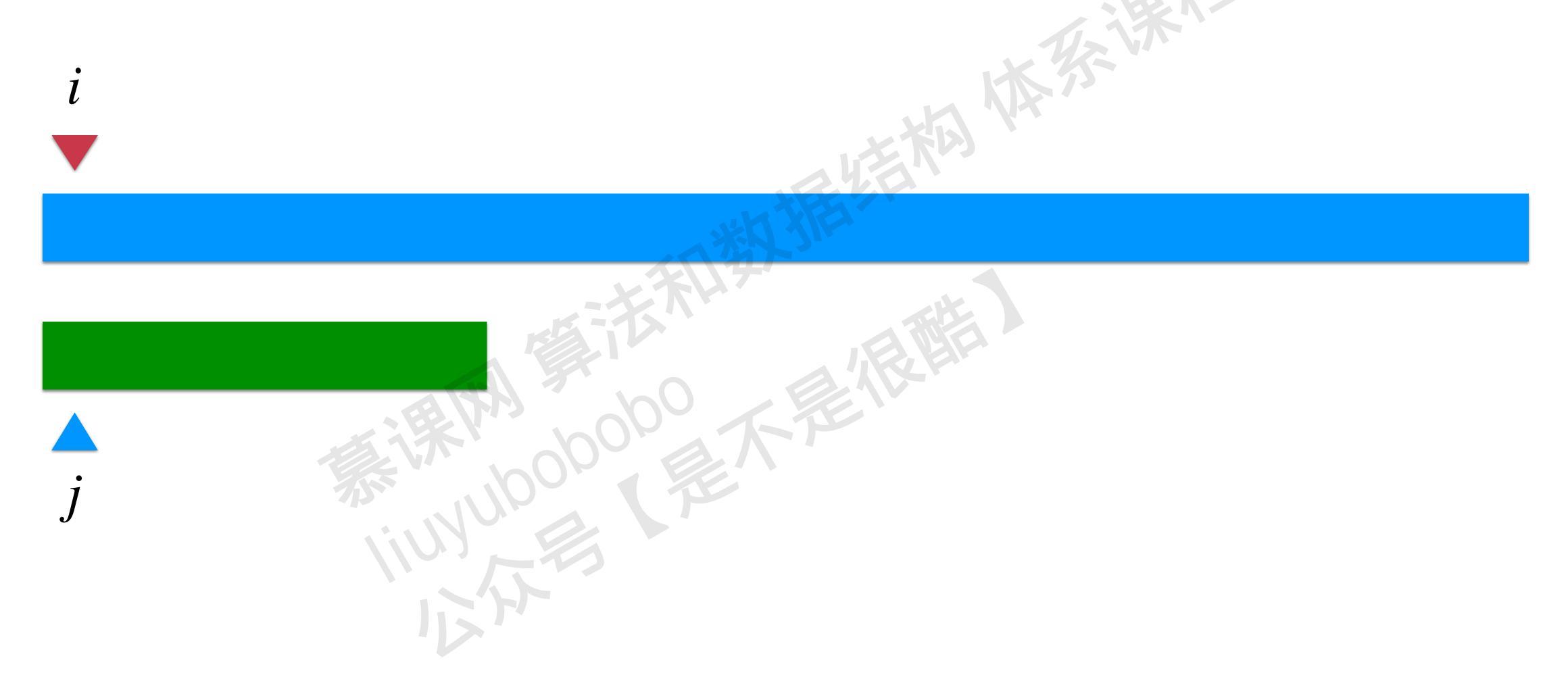


返回i

实现字符串的暴力匹配



实践:字符串暴力匹配的性能分析





1



每一次匹配,最差情况,重新扫描一遍匹配串t



比较两个字符串是否相等是 O(n) 的

比较两个整型是否相等是 O(1) 的

字符串转换成整形? 哈希

1



字符串转换成整形? 哈希

hash(code) = $(c * B^3 + o * B^2 + d * B^1 + e * B^0) % M$

字符串转换成整形? 哈希

hash = (hash * B + s.charAt(i)) % M

hash(code) = (
$$\mathbf{c} * \mathbf{B} \land 3 + \mathbf{o} * \mathbf{B} \land 2 + \mathbf{d} * \mathbf{B} \land 1 + \mathbf{e} * \mathbf{B} \land 0$$
) % M hash(code) = ((($\mathbf{c} * \mathbf{B} + \mathbf{o}$) % M * B + d) % M * B + e) % M int hash = 0 for(int i = 0; i < s.length(); i ++)

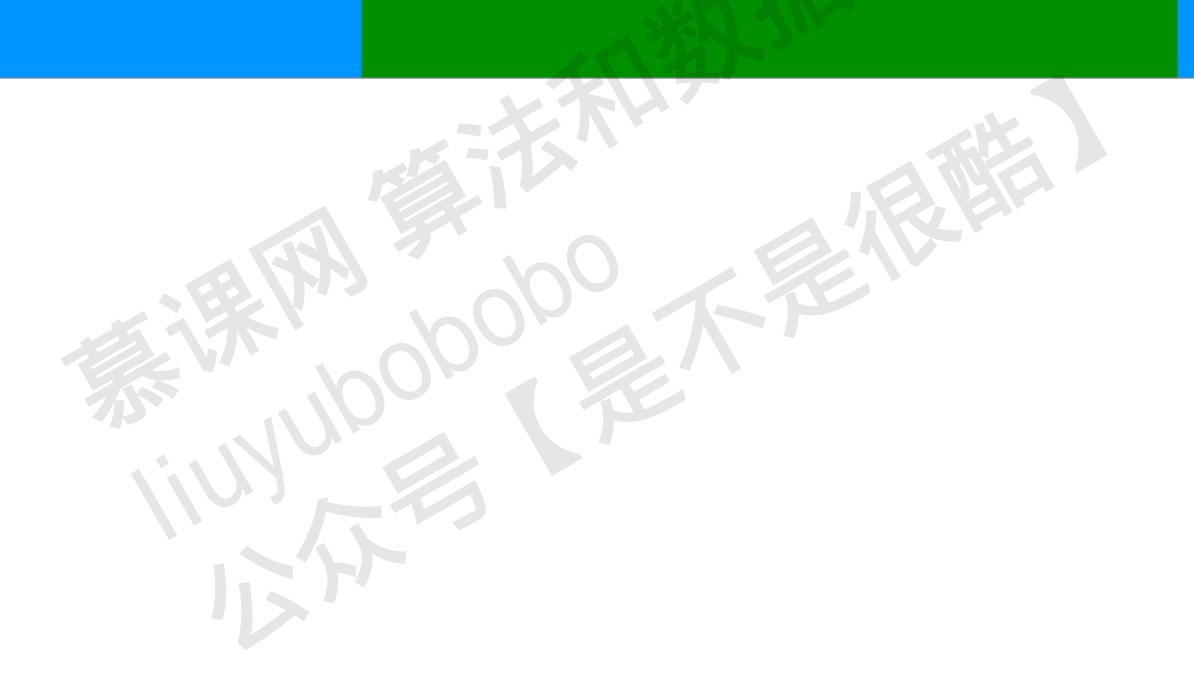
扔掉匹配问题,看字符串转哈希思想的一个应用

Leetcode 1147

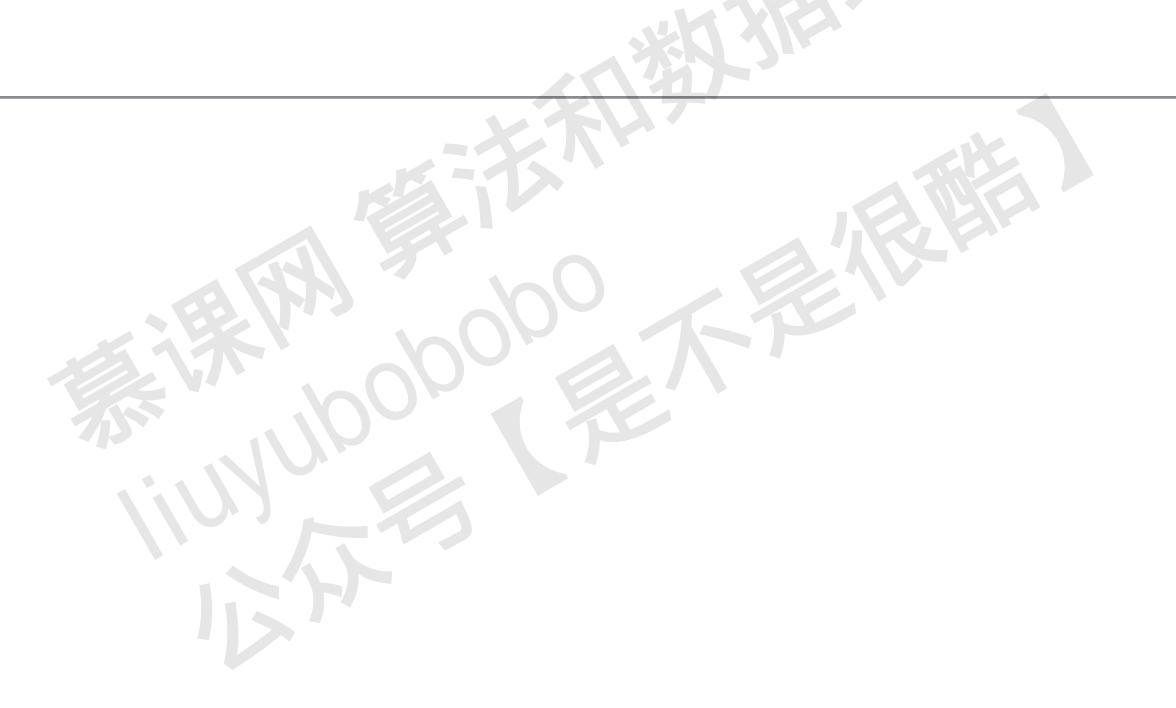
看问题: Leetcode 1147

https://leetcode-cn.com/problems/longest-chunked-palindrome-decomposition/

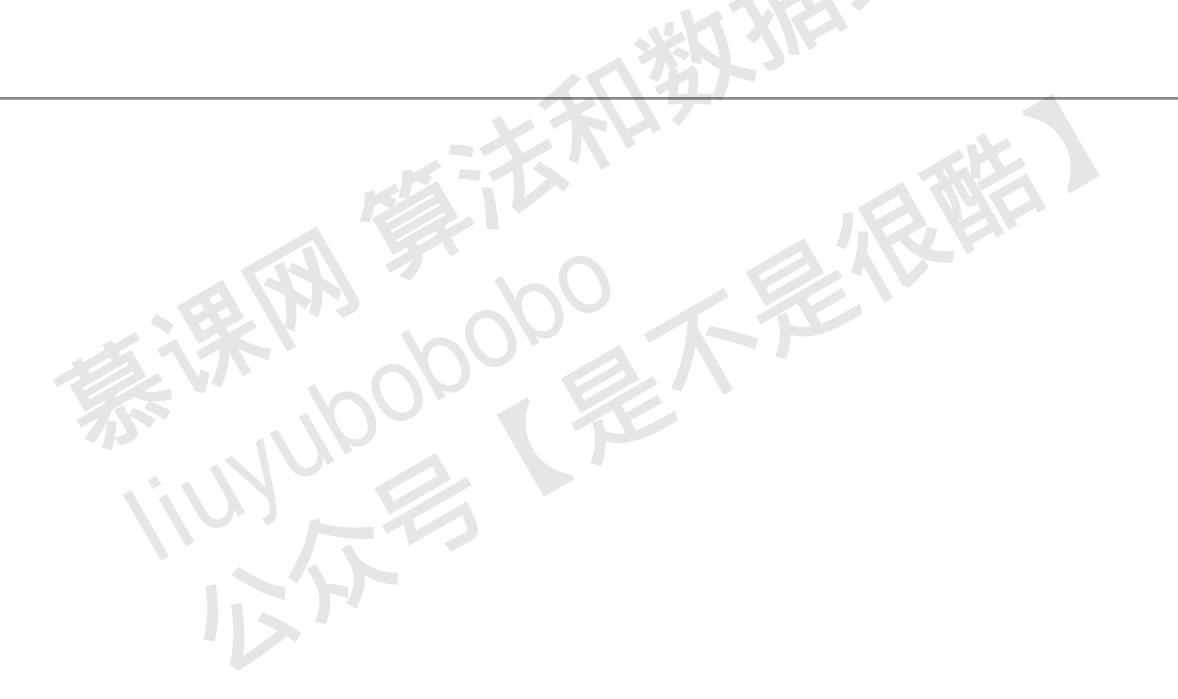












Leetcode 1147

每次添加一个字符,重新匹配?

把字符串转换成哈希值,每次比较哈希值

每添加一个字符,新的哈希值的计算

Leetcode 1147

把字符串转换成哈希值,每次比较哈希值

每添加一个字符,新的哈希值的计算

前面: hashcode * B + newchar 123 -> 1234 123 * 10 + 4

后面: newchar * B^ (len - 1) + hashcode 123 -> 4123 4 * (10^3) + 123

实现 Leetcode 1147

实践: Leetcode 1147



实践:暴力求解 Leetcode 1392

前面: hashcode * B + newchar 123 -> 1234 123 * 10 + 4

后面: newchar * B^ (len - 1) + hashcode 123 -> 4123 4 * (10^3) + 123

前面: hashcode * B + newchar 123 -> 1234 123 * 10 + 4

后面: newchar * B^ (len - 1) + hashcode 123 -> 4123 4 * (10^3) + 123

前面: hashcode * B + newchar

后面: newchar * B^ (len - 1) + hashcode

123 -> 4123 4 * (10^3) + 123

(x % M) / B! = (x / B) % M

1230 % 11 / 10 = 9 / 10

1230 / 10 % 11 = 123 % 11 = 2

1234 -> 123 1234

1234 -> (1234 - 4) / 10

$$(a + b) \% M == (a \% M + b \% M) \% M$$

$$(a * b) % M == (a % M * b % M) % M$$

(a/b) % M! = ((a% M) / (b% M)) % M

从短字符串的哈希计算到长字符串的哈希 把中间的计算结果储存起来

(a / b) % M!= ((a % M) / (b % M)) % M

(x % M) / B! = (x / B) % M

1230 % 11 / 10 = 9 / 10

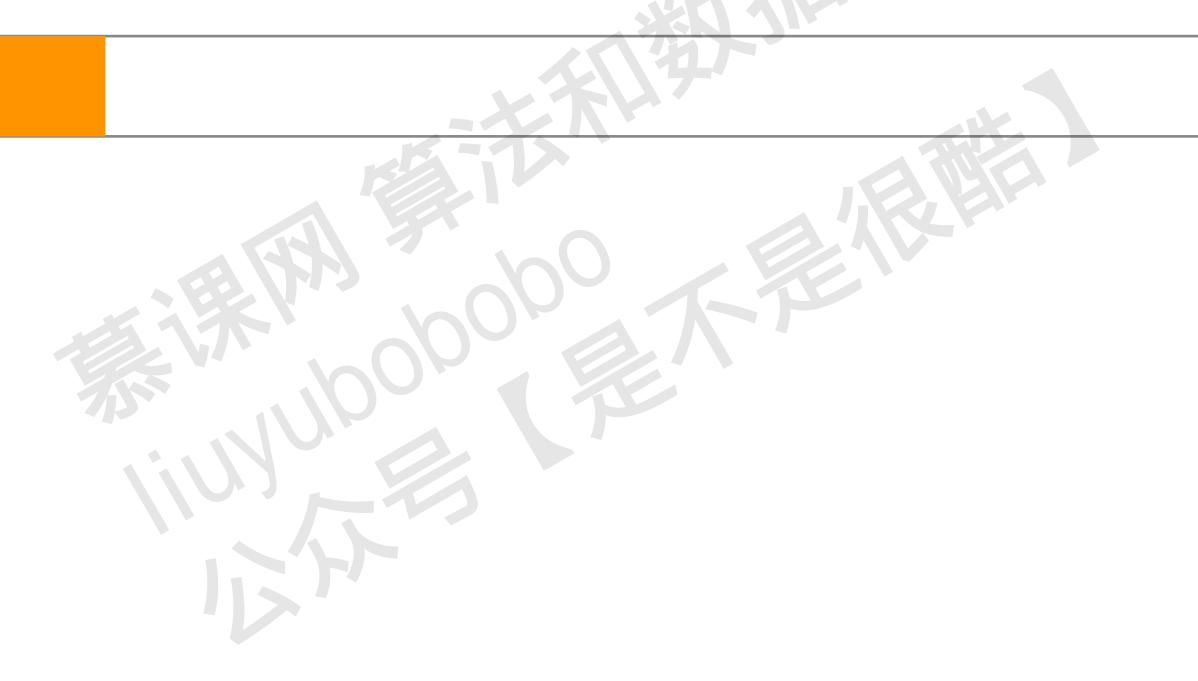
1230 / 10 % 11 = 123 % 11 = 2

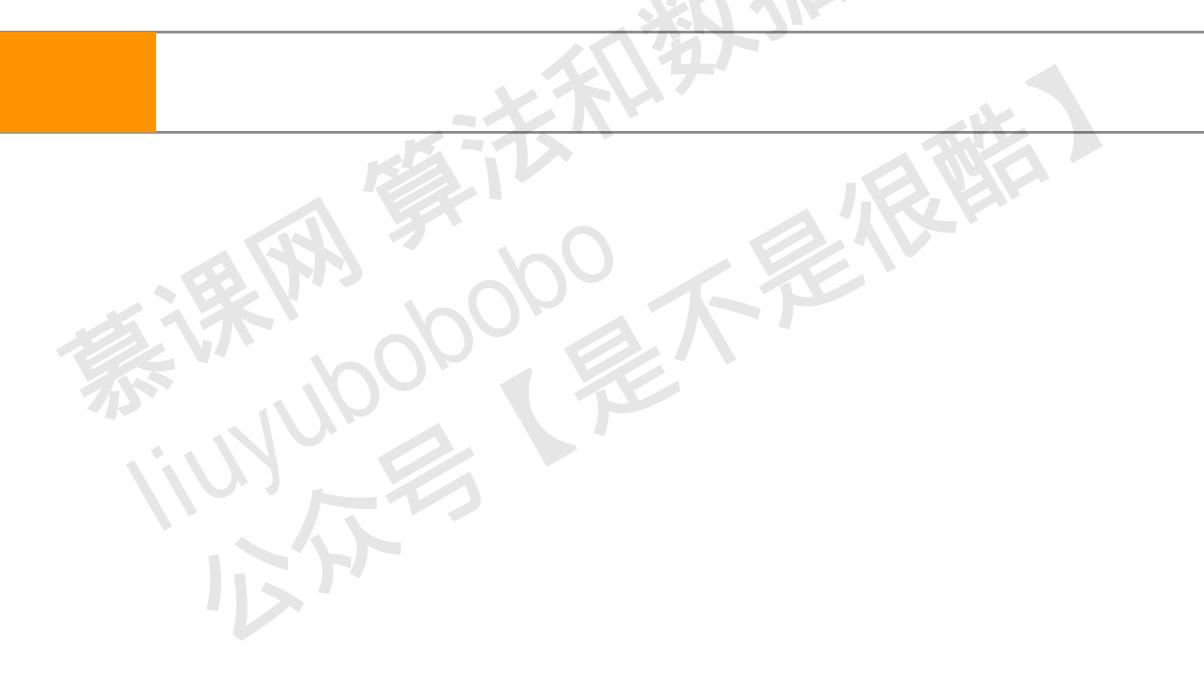
1234 -> 123

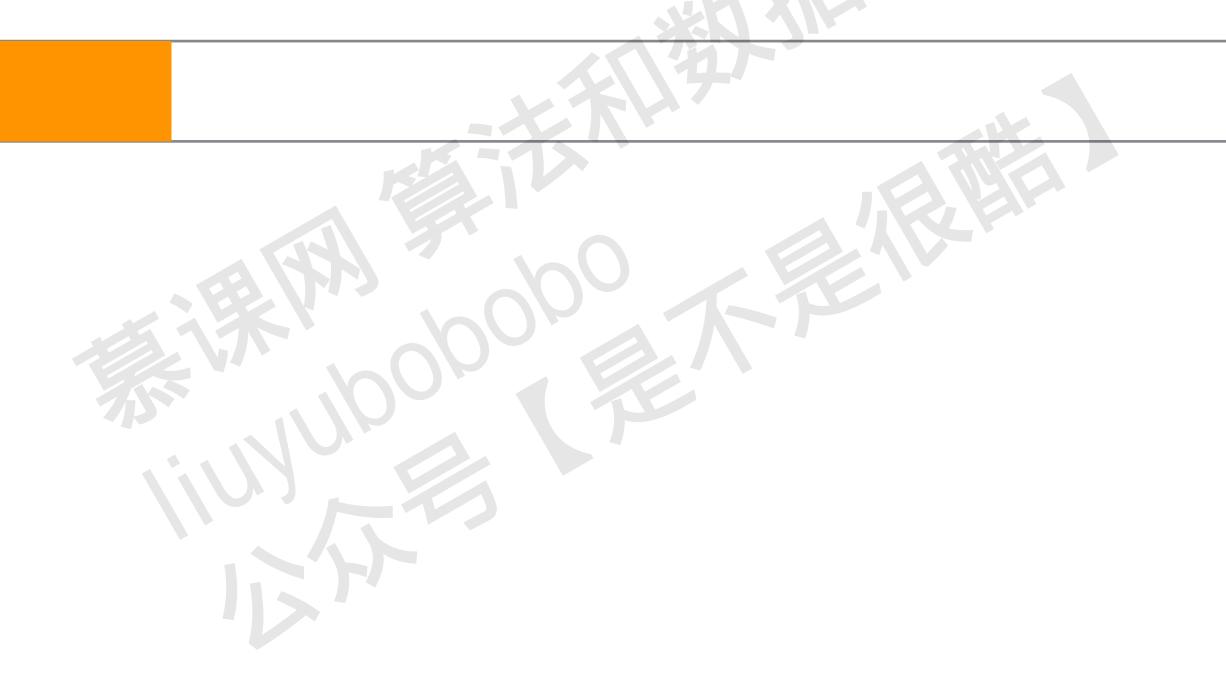
1234 -> (1234 - 4) / 10

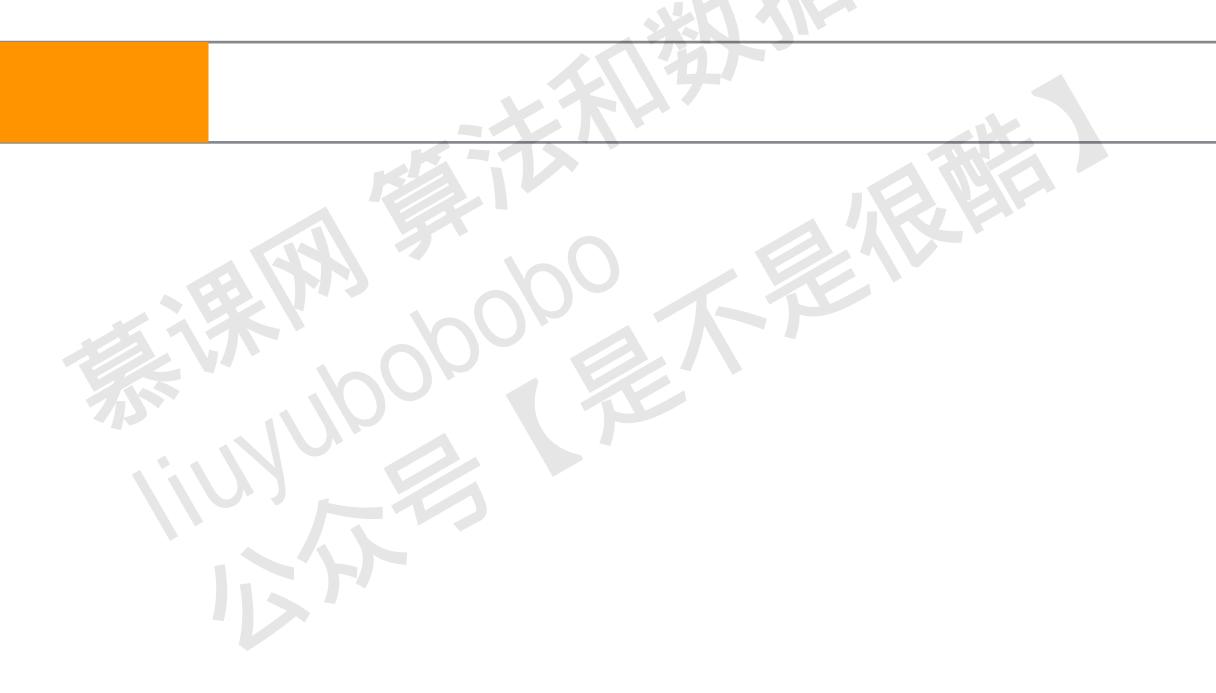


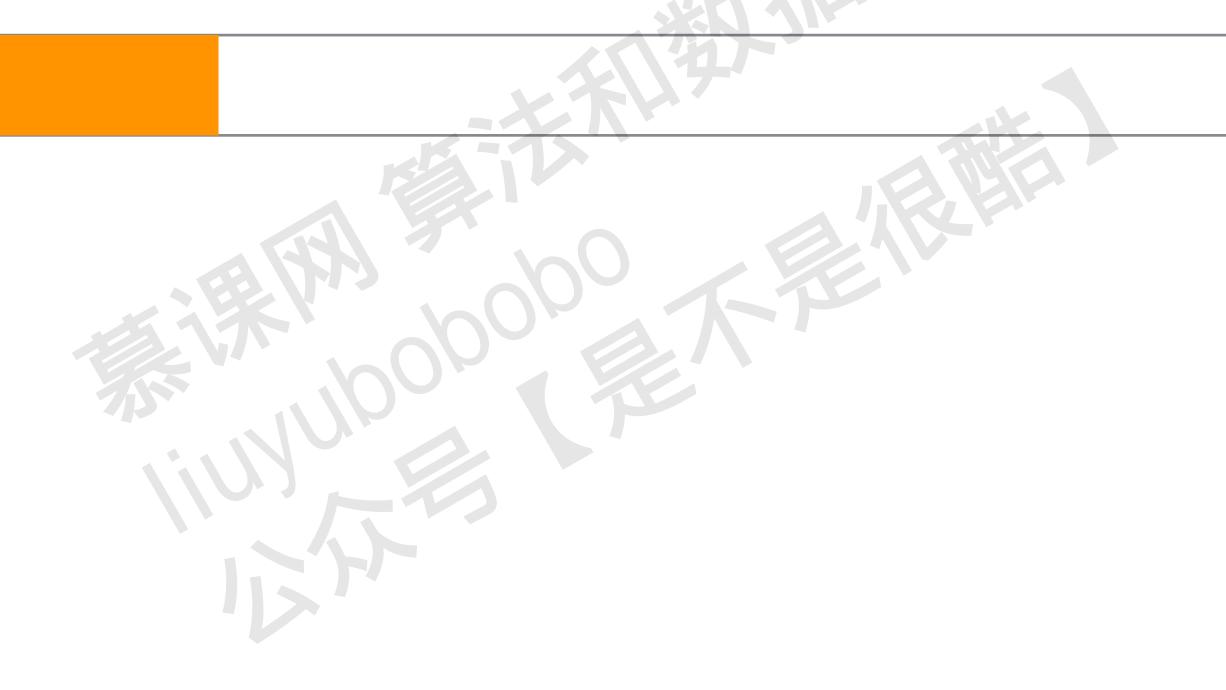
实践:直接使用哈希表求解 Leetcode 187











因为每个字符只有 ACGT 四种取值

A->1, C->2, G->3, T->4

长度为 10 的字符串的哈希值,可以用一个 10 位的数字表示

long

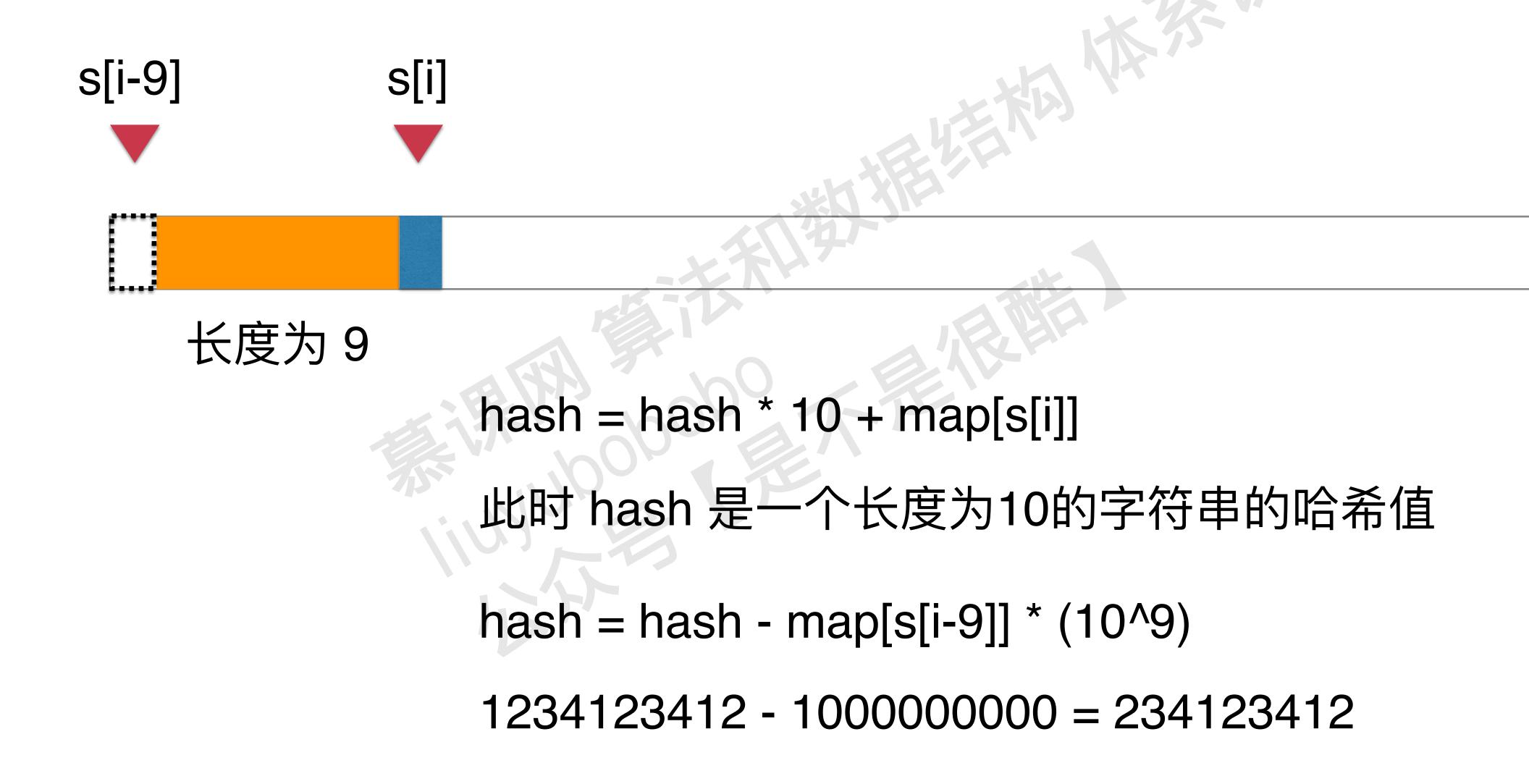


长度为9

hash = hash * 10 + map[s[i]]

此时 hash 是一个长度为10的字符串的哈希值

123412341 * 10 + 2 = 1234123412



s[i]



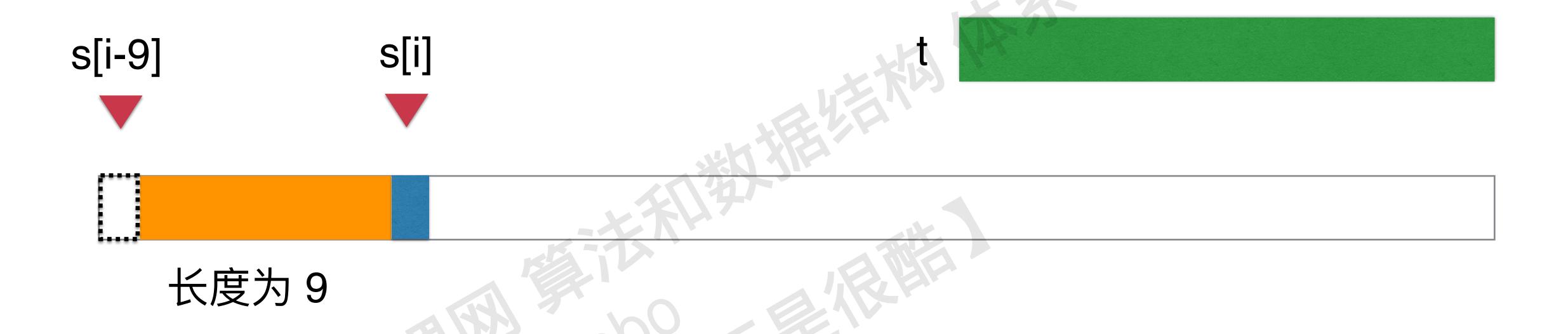
长度为9

hash = hash * 10 + map[s[i]]

此时 hash 是一个长度为10的字符串的哈希值

 $hash = hash - map[s[i-9]] * (10^9)$

1234123412 - 10000000000 = 234123412



hash = hash * 10 + map[s[i]]

此时 hash 是一个长度为10的字符串的哈希值



hash = hash * 10 + map[s[i]]

此时 hash 是一个长度为10的字符串的哈希值

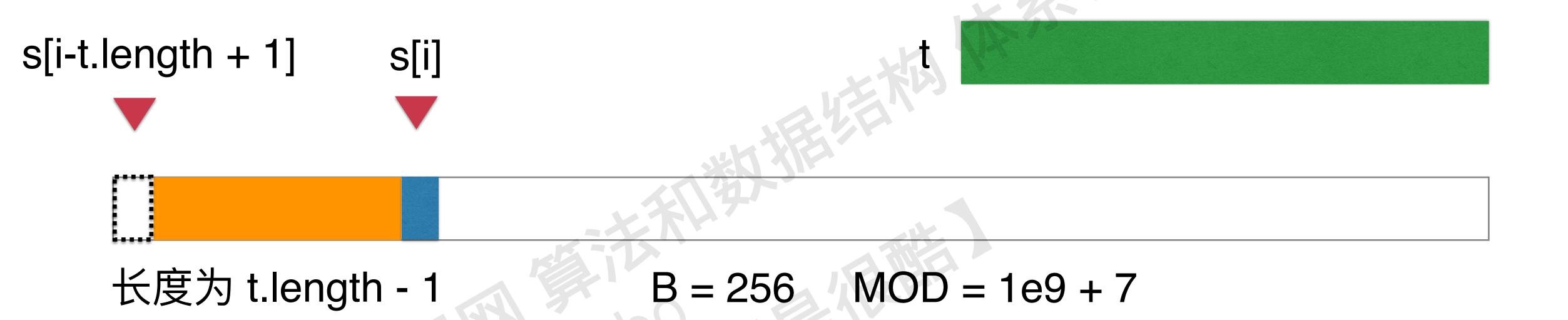


长度为 t.length - 1

B = 256

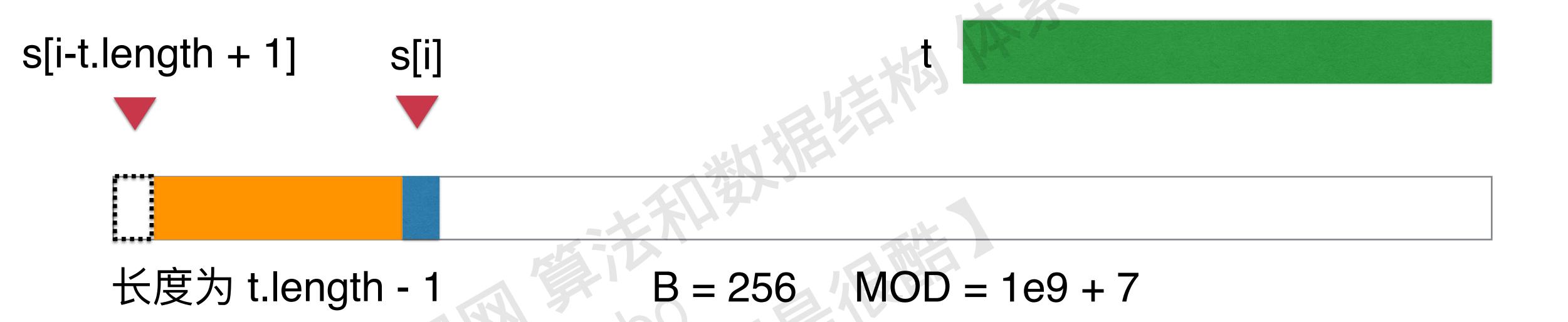
hash = hash * 10 + map[s[i]]

此时 hash 是一个长度为10的字符串的哈希值



hash = (hash * B + s[i]) % MOD

此时 hash 是一个长度为10的字符串的哈希值



hash = (hash * B + s[i]) % MOD

此时 hash 是一个长度为 t.length 的字符串的哈希值

长度为 t.length - 1

$$B = 256$$
 $MOD = 1e9 + 7$

hash = (hash * B + s[i]) % MOD

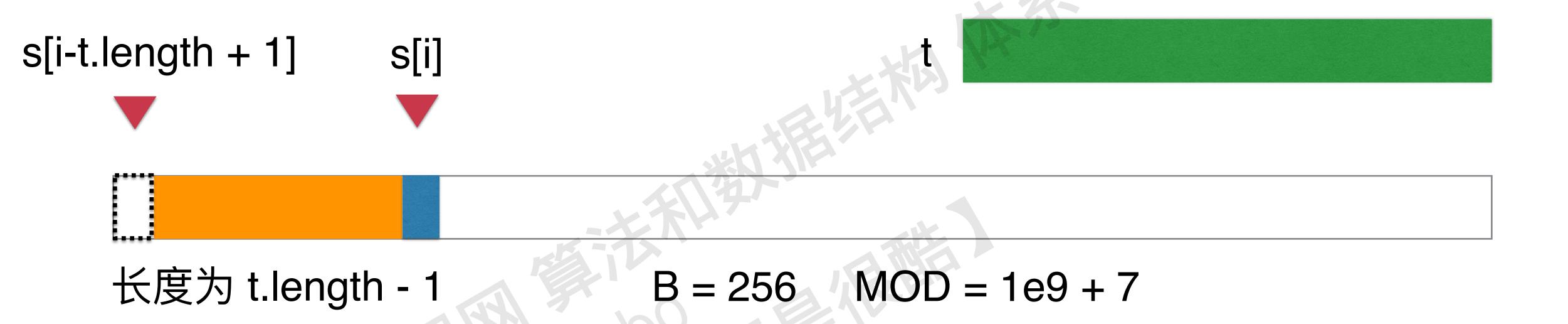
此时 hash 是一个长度为 t.length 的字符串的哈希值

3点向前8个小时

$$3 - 8 = -5$$

$$-5 + 12 = 7$$
 点

hash = hash - $s[i-t.length + 1] * (B^(t.length - 1)) %MOD + MOD$



hash = (hash * B + s[i]) % MOD

Rabin-Karp 算法

此时 hash 是一个长度为 t.length 的字符串的哈希值

hash = $(hash - s[i-t.length + 1] * (B^(t.length - 1)) % MOD + MOD) % MOD$

实践: 实现 Rabin-Karp 算法

Rabin-Karp 算法的性能分析

Rabin-Karp 算法的性能分析

O(1) 获得每一个 t.length 的子串的哈希值

先比较哈希值,只有哈希值相等,才处理哈希冲突

最差情况,每一步都哈希冲突 O(mn)

如果要寻找每一个子串的话:

Rabin-Karp 算法的性能分析

O(1) 获得每一个 t.length 的子串的哈希值

先比较哈希值,只有哈希值相等,才处理哈希冲突

最差情况,每一步都哈希冲突 O(mn)

如果要寻找每一个子串的话:

其他

欢迎大家关注我的个人公众号:是不是很酷



算法与数据结构体系课程

liuyubobobo