# Xử lí xâu

- hash
- z-function
- Trie

# Một số kí hiệu

- |S| độ dài xâu S
- S[i..j] đoạn con từ vị trí i đến j
- Tiền tố là đoạn đầu của một xâu
- Hậu tố là đoạn đầu của một xâu

## hash

```
const int base = 31;
     const 11 \text{ MOD} = 1e9 + 7;
     11 POW[maxn], hash[maxn];
      string t;
     void init() {
          POW[0] = 1;
 9
10
          for (int i = 1; i <= t.size(); i++)
11
              POW[i] = (POW[i - 1] * base) % MOD;
12
13
         for (int i = 1; i <= t.size(); i++)
14
              hash[i] = (hash[i - 1] * base + t[i - 1] - 'a' + 1) % MOD;
15
16
17
     11 getHash(int i,int j) {
18
          return (hash[j] - hash[i - 1] * POW[j - i + 1] + MOD * MOD) % MOD;
```

## ví dụ

#### 1) Tìm xâu (ssf.\*)

Cho xâu T và S, tìm tất cả các vị trí trong T mà S xuất hiện

#### 2) Xâu đối xứng dài nhất (lpss.\*)

Cho xâu s, tìm đoạn con đối xứng có độ dài lớn nhất

#### 3) So sánh (strcmp.\*)

Cho 2 xâu A, B và q câu hỏi (x, y, u, v) để so sánh A[x..y], B[u..v]

#### 4) Xâu con dài nhất bậc k (klss.\*)

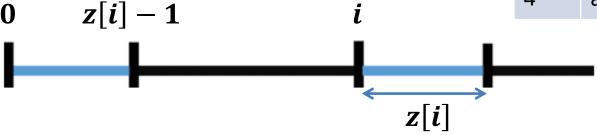
Cho xâu s và số nguyên k, tìm đoạn con có độ dài lớn nhất và xuất hiện trong s ít nhất k lần

Mã bài	Input	Output	Giới hạn
Tìm xâu (ssf.*)	abab ab	13	T ,  S  <= 1e6
Xâu đối xứng dài nhất (lpss.*)	4 abcb	3	S <= 1e6
So sánh (strcmp.*)	5 6 abcde aaddee 3 1 2 1 2 4 5 4 5 4 5 5 6	>=<	A ,  B , q <= 1e6
Xâu con dài nhất bậc k (klss.*)	5 2 abbba	2	S , k <=1e5

### z-function

Xâu s độ dài n: s[0..n-1]Mảng z[n], trong đó z[i] là độ dài tiền tố chung lớn nhất của s[0..n-1] và s[i..n-1]

i	s[ <i>in</i> – 1]	z[i]
0	ababa	0
1	baba	0
2	aba	3
3	ba	0
4	а	1



```
vector<int> z_function(string s) {
    int n = s.length();
    vector<int> z(n);
    for (int i = 1; i < n; i++)
        while (i + z[i] < n && s[z[i]] == s[i + z[i]]) z[i]++;
    return z;
}</pre>
```

```
R - L + 1
Z[L] = R - L + 1
0 	 (i - L) 	 (R - L) 	 L 	 i 	 R
```

```
vector<int> z_function(string s) {
          int n = s.length();
          vector<int> z(n);
          for (int i = 1, L = 0, R = 0; i < n; i++) {
              if (i \le R)
                  z[i] = min(R - i + 1, z[i - L]);
              while (i + z[i] < n \&\& s[z[i]] == s[i + z[i]]) z[i]++;
              if (i + z[i] - 1 > R) {
                L = i;
10
                 R = i + z[i] - 1;
11
12
13
          return z;
14
```

## ví dụ

## 1) Tìm xâu (ssf.\*)

Cho xâu T và S, tìm tất cả các vị trí trong T mà S xuất hiện

## 2) Xâu con khác nhau (dss.\*)

Cho xâu S, đếm số lượng đoạn con khác nhau.

So sánh với cách dùng hash?

Mã bài	Input	Output	Giới hạn
Tìm xâu (ssf.*)	abab ab	13	T ,  S  <= 1e6
Xâu con khác nhau (dss.*)	0101	7	S <= 5e3

### trie

```
const int LIM = ...; //LIM = tổng số kí tự của tập xâu
     struct node{
          int child[26];
          int cnt;
     } trie[LIM];
     int nNode = 0;
     void add_string(string s) {
          int cur = 0;
10
          for (auto ch : s) {
              int c = ch - 'a';
11
              if (trie[cur].child[c] == -1) {
12
13
                  nNode++;
                  memset(trie[nNode].child, -1, sizeof(trie[nNode].child));
14
15
                  trie[nNode].cnt = 0;
16
17
                  trie[cur].child[c] = nNode;
18
              cur = trie[cur].child[c];
19
20
21
22
          trie[cur].cnt++;
23
```