串

模式匹配: 问题 & 蛮力算法

邓俊辉

deng@tsinghua.edu.cn

一切事情, 一旦失败, 就显得很愚蠢

长的是磨难,短的是人生

循模式访问:问题特点 + 测试方法

Text: | a man with money is no | match | against a man on a mission

Pattern:

match

random T + random P?

random T + substring P !

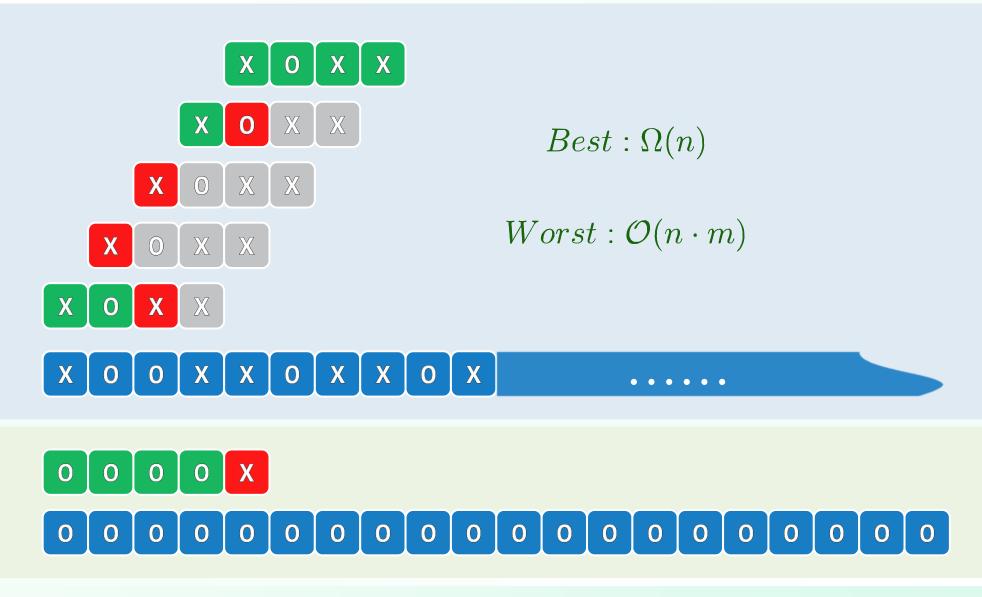
$$n = |T| \quad m = |P|$$

$$2 \ll m \ll n$$

$$s = |\Sigma|$$

$$Pr_{match} \approx n \cdot s^{-m} \to 0$$

蛮力策略



版本1

```
i-j
int match( char * P, char * T ) {
                                               T[ i-j , i-j+m )
  size_t n = strlen(T), i = 0;
                                                  P[ 0 , m )
  size_t m = strlen(P), j = 0;
  while ( j < m && i < n ) //自左向右逐次比对
     if ( T[i] == P[j] ) { i ++; j ++; } //若匹配,则转到下一对字符
                        { i -= j-1; j = 0; } //否则, T回退、P复位
     else
  return i-j; //最终的对齐位置: 藉此足以判断匹配结果
```

版本2

```
i+j
int match( char * P, char * T ) {
                                                 T[ i , i+m )
  size_t n = strlen(T), i = 0;
                                                  P[0, m)
  size_t m = strlen(P), j;
  for ( i = 0; i < n-m+1; i ++ ) { //T[i]与P[0]对齐后
     for ( j = 0; j < m; j ++ ) //逐次比对
        if ( T[i+j] != P[j] ) break; //失配, 转下一对齐位置
     if ( m <= j ) break; //完全匹配 (Python: 可以写得更简洁、优美)
  return i; //最终的对齐位置: 藉此足以判断匹配结果
```