Wyszukiwanie wzorca w tekście (2)

drinż. Marcin Ciura mgc@agh.edu.pl

Wydział Informatyki, Akademia Górniczo-Hutnicza

Plan wykładu

- · Algorytm Shift-Or
- Odległość Hamminga
- Odległość Levenshteina
- Przybliżone wyszukiwanie wzorca
- Jednoczesne wyszukiwanie wielu wzorców: algorytm Aho-Corasick
- Wyszukiwanie wzorców dwuwymiarowych

Algorytm Shift-Or

Bálint Dömölki (11.7.1935-)



Węgierski matematyk i informatyk. Był dyrektorem i prezesem firm INFELOR, SZÁMKI, SZKI, IQSOFT. W 1964 roku opublikował algorytm wyszukiwania wzorca w tekście, korzystający z operacji na bitach.

Ricardo Baeza-Yates (21.3.1961-)



Chilijski informatyk. Współautor książek Handbook of Algorithms and Data Structures i Modern Data Retrieval. Był wiceprezesem do spraw badań firmy Yahoo! Labs. W 1992 roku wraz z Gastonem Gonnetem ponownie odkrył algorytm Dömölkiego.

Gaston Gonnet (22.9.1948–)



Urugwajski informatyk. Współautor książki Handbook of Algorithms and Data Structures. Pracował nad komputerowym systemem algebry Maple. Kierował pracami nad cyfrową wersją Oxford English Dictionary.

Algorytm Shift-Or

```
// setNthbit zwraca taką maskę, w której bit na pozycji `n`
// jest równy 1
func setNthBit(n int) uint64 {
   return uint64(1) << n
// nthBit zwraca bit na pozycji n w masce m
func nthBit(m uint64, n int) uint64 {
   return (m >> n) & 1
```

Algorytm Shift-Or

```
// makeMask zwraca tablicę 256 masek; bity c-tej maski są równe 0
// na pozycjach równych wszystkim pozycjom znaku c we wzorcu `pat`
func makeMask(pat []byte) [256]uint64 {
   m := [256]uint64
   for c := 0: c < 256: c++ {
      m[c] = ^uint64(0) // Ustaw wszystkie bity maski m[c]
   }
   for j, c := range pat {
      m[c] &^= setNthBit(j) // Wyzeruj j-ty bit maski m[c]
   }
   // Dla \theta \ll c \ll 256, \theta \ll j \ll len(pat) zachodzi
   // (nthBit(m[c], j) == 0) == (pat[j] == c)
   return m
```

dzwiedz

- d 0b...1111111
- z 0b...1111111
- w 0b...1111111
- i 0b...1111111
- e 0b...1111111

dzwiedz

d 0b...1111110

- z 0b...1111111
- w 0b...1111111
- i 0b...1111111
- e 0b...1111111

dzwiedz

- d 0b...1111110 z 0b...1111101
- w 0b...1111111
- i 0b...1111111
- e 0b...1111111

dzwiedz

- d 0b...1111110
- z 0b...1111101
- w 0b...1111011
- i 0b...1111111
- e 0b...1111111

dzwiedz

```
d 0b...1111110
z 0b...1111101
w 0b...1111011
i 0b...1110111
```

e 0b...1111111

dzwiedz

- d 0b...1111110
- z 0b...1111101
- w 0b...1111011
- i 0b...1110111
- e 0b...1101111

dzwiedz

```
d 0b...1011110
```

- z 0b...1111101
- w 0b...1111011
- i 0b...1110111
- e 0b...1101111

dzwiedz

d 0b...1011110 z 0b...01111011 w 0b...11110111 i 0b...11101111 e 0b...11011111

Algorytm Shift-Or

```
func ShiftOr(pat, text []byte, output func(int)) {
  // len(pat) != 0
  m := makeMask(pat)
   s := ^uint64(0) // Ustaw wszystkie bity maski s
   for i, c := range text {
     // Dla 0 <= j <= min(len(pat)-1, i-1) zachodzi
      // (nthBit(s, j) == 0) == slices.Equal(pat[:j+1], text[i-j-1:i])
      // Shift-Or:
      s = (s \ll 1) \mid m[c] // (nthBit(m[c], j) == 0) == (pat[j] == text[i])
      // Dla 0 <= j <= min(len(pat)-1, i) zachodzi
      // (nthBit(s, j) == 0) == slices.Equal(pat[:j+1], text[i-j:i+1])
      if nthBit(s, len(pat)-1) == 0 {
         output(i - len(pat) + 1)
      }
```

```
To_niedzwiedz_czy_moze_dzwiedz?_Chyba_nie_dzwiedz.

d 0b...1011110
z 0b...01111011
w 0b...11110111
i 0b...1110111
e 0b...1101111
```

```
To_niedzwiedz_czy_moze_dzwiedz?_Chyba_nie_dzwiedz.
11
```

- d 0b...1011110
- z 0b...0111101
- w 0b...1111011
- i 0b...1110111
- e 0b...1101111

```
To_niedzwiedz_czy_moze_dzwiedz?_Chyba_nie_dzwiedz.
111
```

- d 0b...1011110
- z 0b...0111101
- w 0b...1111011
- i 0b...1110111
- e 0b...1101111

```
{\tt To\_niedzwiedz\_czy\_moze\_dzwiedz?\_Chyba\_nie\_dzwiedz.}
```

- d 0b...10111110
- z 0b...0111101
- w 0b...1111011
- i 0b...1110111
- e 0b...1101111

```
To_niedzwiedz_czy_moze_dzwiedz?_Chyba_nie_dzwiedz.

11111

d 0b...1011110
z 0b...01111011
w 0b...1111011
i 0b...1110111
e 0b...1101111
```

```
To_niedzwiedz_czy_moze_dzwiedz?_Chyba_nie_dzwiedz.

111111

d 0b...1011110
z 0b...01111011
w 0b...1111011
i 0b...1110111
e 0b...1101111
```

```
1111110

d 0b...1011110

z 0b...0111101

w 0b...1111011

i 0b...1110111

e 0b...1101111
```

To_niedzwiedz_czy_moze_dzwiedz?_Chyba_nie_dzwiedz.

```
To_niedzwiedz_czy_moze_dzwiedz?_Chyba_nie_dzwiedz.

1111101

d 0b...1011110
z 0b...01111011
w 0b...1111011
i 0b...1110111
e 0b...1101111
```

```
To_niedzwiedz_czy_moze_dzwiedz?_Chyba_nie_dzwiedz.

1111011

d 0b...1011110
z 0b...01111011
w 0b...11110111
i 0b...1110111
e 0b...1101111
```

```
To_niedzwiedz_czy_moze_dzwiedz?_Chyba_nie_dzwiedz.
1110111

d 0b...1011110
z 0b...01111011
w 0b...11110111
i 0b...11101111
e 0b...11011111
```

```
1011110

d 0b...1011110

z 0b...0111101

w 0b...1110111

i 0b...1110111
```

To_niedzwiedz_czy_moze_dzwiedz?_Chyba_nie_dzwiedz.

```
dzwiedz
To_niedzwiedz_czy_moze_dzwiedz?_Chyba_nie_dzwiedz.
      0111101
d 0b...1011110
z 0b...0111101
w 0b...1111011
i 0b...1110111
e 0b...1101111
```

dzwiedz

To_niedzwiedz_czy_moze_dzwiedz?_Chyba_nie_dzwiedz.

- d 0b...1011110
- z 0b...0111101
- w 0b...1111011
- i 0b...1110111
- e 0b...1101111

dzwiedz

To_niedzwiedz_czy_moze_dzwiedz?_Chyba_nie_dzwiedz.

- d 0b...1011110
- z 0b...0111101
- w 0b...1111011
- i 0b...1110111
- e 0b...1101111

```
dzwiedz
```

To_niedzw<u>iedz</u>_c<u>z</u>y_moze_dzwiedz?_Chyba_nie_dzwiedz.

- d 0b...10111110
- z 0b...0111101
- w 0b...1111011
- i 0b...1110111
- e 0b...1101111

dzwiedz

To_niedzwiedz_czy_moze_dzwiedz?_Chyba_nie_dzwiedz.

- d 0b...10111110
- z 0b...0111101
- w 0b...1111011
- i 0b...1110111
- e 0b...1101111

dzwiedz

To_niedzwiedz_czy_moze_dzwiedz?_Chyba_nie_dzwiedz.

1111111

d 0b...1011110

z 0b...0111101

w 0b...1111011

i 0b...1110111

e 0b...1101111

dzwiedz

 $\label{local_constraints} To_niedzwied\underline{\textbf{z}}_c\underline{\textbf{z}}y_moze_dzwiedz?_Chyba_nie_dzwiedz.$

- d 0b...10111110
- z 0b...0111101
- w 0b...1111011
- i 0b...1110111
- e 0b...1101111

dzwiedz

To_niedzwiedz_czy_moze_dzwiedz?_Chyba_nie_dzwiedz.

- d 0b...10111110
- z 0b...0111101
- w 0b...1111011
- i 0b...1110111
- e 0b...1101111

dzwiedz

 $\label{local_czy_moze_dzwiedz.Chyba_nie_dzwiedz.} To_niedzwiedz_czy_moze_dzwiedz.$

- d 0b...1011110
- z 0b...0111101
- w 0b...1111011
- i 0b...1110111
- e 0b...1101111

dzwiedz

To_niedzwiedz_czy_moze_dzwiedz?_Chyba_nie_dzwiedz.

1111111

```
d 0b...1011110
```

- z 0b...0111101
- w 0b...1111011
- i 0b...1110111
- e 0b...1101111

dzwiedz

 $\label{local_czy_moze_dzwiedz.Chyba_nie_dzwiedz.} To _niedzwiedz _czy _moze_ _dzwiedz . \\$

```
d 0b...10111110
```

- z 0b...0111101
- w 0b...1111011
- i 0b...1110111
- e 0b...1101111

dzwiedz

To_niedzwiedz_czy_moze_dzwiedz?_Chyba_nie_dzwiedz.
1111110

d 0b...1011110

- z 0b...0111101
- w 0b...1111011
- i 0b...1110111
- e 0b...1101111

dzwiedz

To_niedzwiedz_czy_moze_dzwiedz?_Chyba_nie_dzwiedz.

1111101

```
d 0b...10111110
```

- z 0b...0111101
- w 0b...1111011
- i 0b...1110111
- e 0b...1101111

dzwiedz

To_niedzwiedz_czy_moze_dzwiedz?_Chyba_nie_dzwiedz.

1111011

- d 0b...1011110
- z 0b...0111101
- w 0b...1111011
- i 0b...1110111
- e 0b...1101111

dzwiedz

To_niedzwiedz_czy_mo<u>ze_dzwi</u>edz?_Chyba_nie_dzwiedz.

1110111

```
d 0b...1011110
```

- z 0b...0111101
- w 0b...1111011
- i 0b...1110111
- e 0b...1101111

dzwiedz

To_niedzwiedz_czy_moz<u>e_dzwie</u>dz?_Chyba_nie_dzwiedz.

1101111

d 0b...10111110

z 0b...0111101

w 0b...1111011

i 0b...1110111

dzwiedz

To_niedzwiedz_czy_moze_dzwiedz?_Chyba_nie_dzwiedz.

1011110

d 0b...1011110

- z 0b...0111101
- w 0b...1111011
- i 0b...1110111
- e 0b...1101111

z 0b...01111011 w 0b...1110111 i 0b...11101111 e 0b...1101111

```
dzwiedz
To_niedzwiedz_czy_moze_dzwiedz?_Chyba_nie_dzwiedz.
0111101
d 0b...1011110
```

dzwiedz

dzwiedz

To_niedzwiedz_czy_moze_dzwiedz?_Chyba_nie_dzwiedz.

1111111

d 0b...1011110

z 0b...0111101

w 0b...1111011

i 0b...1110111

dzwiedz

dzwiedz

To_niedzwiedz_czy_moze_dz<u>wiedz</u>?_Chyba_nie_dzwiedz.

1111111

d 0b...1011110

z 0b...0111101

w 0b...1111011

i 0b...1110111

dzwiedz

dzwiedz

To_niedzwiedz_czy_moze_dzw<u>iedz</u>?_Chyba_nie_dzwiedz.

1111111

d 0b...1011110

z 0b...0111101

w 0b...1111011

i 0b...1110111

dzwiedz

dzwiedz

To_niedzwiedz_czy_moze_dzwiedz?_Chyba_nie_dzwiedz.

```
d 0b...1011110
```

- z 0b...0111101
- w 0b...1111011
- i 0b...1110111
- e 0b...1101111

dzwiedz

dzwiedz

To_niedzwiedz_czy_moze_dzwiedz?_Chyba_nie_dzwiedz.

- d 0b...1011110
- z 0b...0111101
- w 0b...1111011
- i 0b...1110111
- e 0b...1101111

dzwiedz

dzwiedz

 $\label{local_to_niedzwiedz_czy_moze_dzwiedz} \textbf{To_niedzwiedz_czy_moze_dzwiedz_}. \\ \textbf{Chyba_nie_dzwiedz_}.$

1111111

d 0b...10111110

z 0b...0111101

w 0b...1111011

i 0b...1110111

dzwiedz

dzwiedz

 ${\tt To_niedzwiedz_czy_moze_dzwiedz?_Chyba_nie_dzwiedz.}$

1111111

d 0b...10111110

z 0b...0111101

w 0b...1111011

i 0b...1110111

dzwiedz

dzwiedz

To_niedzwiedz_czy_moze_dzwiedz?_Chyba_nie_dzwiedz.

1111111

d 0b...1011110

z 0b...0111101

w 0b...1111011

i 0b...1110111

dzwiedz

dzwiedz

To_niedzwiedz_czy_moze_dzwiedz?_Chyba_nie_dzwiedz.

- d 0b...1011110
- z 0b...0111101
- w 0b...1111011
- i 0b...1110111
- e 0b...1101111

dzwiedz

dzwiedz

To_niedzwiedz_czy_moze_dzwiedz?_Chyba_nie_dzwiedz.

```
d 0b...1011110
```

- z 0b...0111101
- w 0b...1111011
- i 0b...1110111
- e 0b...1101111

dzwiedz dzwiedz

 $\label{local_czy_moze_dzwiedz.Chyba_niedz} \textbf{To_niedzwiedz_czy_moze_dzwiedz.} \textbf{Chyba_n} \underline{\textbf{ie}} \textbf{_dzwiedz.}$

1111111

d 0b...1011110

z 0b...0111101

w 0b...1111011

i 0b...1110111

dzwiedz

dzwiedz

 $\label{to_niedzwiedz_czy_moze_dzwiedz?_Chyba_niedz} \textbf{To_niedzwiedz_czy_moze_dzwiedz}.$

1111111

```
d 0b...1011110
```

z 0b...0111101

w 0b...1111011

i 0b...1110111

```
dzwiedz dzwiedz

To_niedzwiedz_czy_moze_dzwiedz?_Chyba_nie_dzwiedz.

1111110
```

```
d 0b...1011110
z 0b...0111101
w 0b...1111011
i 0b...1110111
```

1111101

d 0b...1011110

z 0b...0111101

w 0b...1111011

i 0b...1110111

```
dzwiedz
                        dzwiedz
To_niedzwiedz_czy_moze_dzwiedz?_Chyba_nie_dzwiedz.
                                        1111011
d 0b...1011110
z 0b...0111101
w 0b...1111011
i 0b...1110111
e 0b...1101111
```

z 0b...0111101 w 0b...1110111 i 0b...11101111 e 0b...11011111

```
dzwiedz dzwiedz

To_niedzwiedz_czy_moze_dzwiedz?_Chyba_nie_dzwiedz.

1101111
```

- d 0b...1011110 z 0b...0111101 w 0b...1111011 i 0b...1110111
- e 0b...1101111

```
dzwiedz
To_niedzwiedz_czy_moze_dzwiedz?_Chyba_nie_dzwiedz.
1011110
```

```
d 0b...10111110
```

- z 0b...0111101
- w 0b...1111011
- i 0b...1110111
- e 0b...1101111

```
dzwiedz
                        dzwiedz
                                            dzwiedz
To_niedzwiedz_czy_moze_dzwiedz?_Chyba_nie_dzwiedz.
                                            0111101
d 0b...1011110
z 0b...0111101
w 0b...1111011
i 0b...1110111
e 0b...1101111
```

```
        dzwiedz
        dzwiedz
        dzwiedz

        To_niedzwiedz_czy_moze_dzwiedz?_Chyba_nie_dzwiedz.
        1111111

        d 0b...1011110
        1111111

        z 0b...0111101
        0b...1111011

        i 0b...11110111
        10b...11110111
```

Algorytm Shift-Or – wyzwanie 4

W funkcji ShiftOr(pat, text []byte) wstępne przetwarzanie zajmuje O(|pat| + rozmiar alfabetu) czasu i pamięci

Napiszę taką funkcję ShiftOr(pat, text string), żeby wstępne przetwarzanie zajmowało w niej O(|pat|) czasu i pamięci. Będę pamiętać o testach jednostkowych

Mogę zmienić nazwę funkcji na ShiftAnd:-)

Algorytm Shift-Or – podsumowanie

- · Korzysta z operacji na bitach
- Jest szczególnie szybki, gdy liczba znaków we wzorcu nie przekracza liczby bitów w słowie maszynowym
- Wstępne przetwarzanie zajmuje O(|pat| + rozmiar alfabetu) czasu i pamięci; da się zmienić złożoność na O(|pat|)
- Wyszukiwanie zawsze zajmuje O(|text|) czasu, niezależnie od długości wzorca i rozmiaru alfabetu

Odległość Hamminga i odległość

Levenshteina

Richard Hamming (11.02.1915-7.01.1998)



Amerykański matematyk. Laureat Nagrody Turinga w 1968 roku. Uczestniczył w Projekcie Manhattan jako programista. Od 1946 do 1976 roku pracował w Laboratoriach Bella. Jego nazwiskiem są nazwane między innymi: kod Hamminga, odległość Hamminga, waga Hamminga i okno Hamminga.

Odległość Hamminga

Definicja: Odległość Hamminga dowolnych dwóch łańcuchów, które mają jednakową długość, to liczba pozycji, na których znaki tych dwóch łańcuchów się różnią

Przykłady:

Odległość Hamminga łańcuchów <mark>dzwiedz i dzwiedz</mark> wynosi 0

Odległość Hamminga łańcuchów dzwiedz i dxwiedx wynosi 2

Odległość Hamminga łańcuchów dzwiedz i xxxxxxx wynosi 7

Władimir Lewensztejn (20.05.1935–6.09.2017), Vladimir Levenshtein



Radziecki i rosyjski matematyk. Jego nazwiskiem nazwano odległość Levenshteina, automat Levenshteina i kodowanie Levenshteina. W 2006 roku otrzymał medal imienia Richarda Hamminga za wkład w teorię kodów korekcyjnych i teorię informacji, w tym za odległość Levenshteina.

Odległość Levenshteina

Definicja: Działanie proste na łańcuchu to jedno z trzech działań:

- wstawienie znaku do łańcucha
- usunięcie znaku z łańcucha
- zamiana znaku w łańcuchu na inny znak

Definicja: Odległość Levenshteina między dwoma łańcuchami to najmniejsza liczba takich działań prostych, które zmieniają jeden łańcuch na drugi łańcuch

Odległość Levenshteina

Przykłady:

Odległość Levenshteina łańcuchów dzwiedz i dzwiedz wynosi 0

Odległość Levenshteina łańcuchów szala i szabla wynosi 1

Odległość Levenshteina łańcuchów szala i sala wynosi 1

Odległość Levenshteina łańcuchów szala i szata wynosi 1

Odległość Levenshteina łańcuchów szala i uszata wynosi 2

Przybliżone wyszukiwanie wzorca

Zadanie: Dana jest maksymalna dopuszczalna odległość k. Należy znaleźć wszystkie takie pozycje i w tekście, że odległość Hamminga/odległość Levenshteina danego wzorca i podłańcucha tekstu, który zaczyna się na pozycji i wynosi co najwyżej k

Sun Wu (1955-)



Tajwański informatyk. Studiował na Narodowym Uniwersytecie Tajwańskim. Doktoryzował się na Uniwersytecie Arizony. W 1992 roku opublikował wraz z Udim Manberem algorytm przybliżonego wyszukiwania wzorca w tekście oparty na algorytmie Shift-Or.

Udi Manber



Izraelski informatyk. W 1990 roku wraz z Genem Myersem wprowadził pojęcie tablicy sufiksowej. Był wiceprezesem w Amazonie, Google i YouTube.

Odległość Hamminga między podłańcuchem wzorca pat[:j+1] a podłańcuchem tekstu text[i-j:i+1] jest $\leq d$, jeśli:

```
\quad \quad \cdot \; \mathrm{ham}(\mathtt{pat[:j]}, \mathtt{text[i-j:i]}) \leqslant \textit{d}, \mathtt{text[i]} = \mathtt{pat[j]}
```

· lub mógł zostać zamieniony znak $text[i] \neq pat[j]$: $ham(pat[:j], text[i-j:i]) \leq d-1$

```
Wprowadzam maski s_0, s_1, \ldots, w których nthBit(s_d, j) = 0 oznacza, że ham(pat[:j+1], text[i-j:i+1]) \leq d
```

```
// FuzzyShiftOrH wywołuje funkcję `output(i)` dla każdego
// takiego indeksu `i`, że `text[i:i+len(pat)]` różni się
// od `pat` co najwyżej na 2 pozycjach
func FuzzyShiftOrH(pat, text []byte, output func(int)) {
   m := makeMask(pat)
   s0, s1, s2 := ^uint64(0), ^uint64(0), ^uint64(0)
   for i, c := range text {
      // Uwzględnij zamianę 1 znaku
      s2 = ((s2 << 1) \mid m[c]) & (s1 << 1)
      s1 = ((s1 << 1) | m[c]) & (s0 << 1)
      s0 = (s0 << 1) \mid m[c]
      if nthBit(s2, len(pat)-1) == 0 {
         output(i - len(pat) + 1)
      }
```

```
To_niedxwiedx_czy_moze_dxwiedz?_Chyba_nie_dzwiedx.
1
0
0
d 0b...1011110
z 0b...0111101
w 0b...1111011
i 0b...1110111
e 0b...1101111
```

```
To_niedxwiedx_czy_moze_dxwiedz?_Chyba_nie_dzwiedx.
11
10
00
d 0b...10111110
z 0b...0111101
w 0b...1111011
i 0b...1110111
e 0b...1101111
```

```
To_niedxwiedx_czy_moze_dxwiedz?_Chyba_nie_dzwiedx.
111
110
100
d 0b...1011110
z 0b...0111101
w 0b...1111011
i 0b...1110111
e 0b...1101111
```

```
To_niedxwiedx_czy_moze_dxwiedz?_Chyba_nie_dzwiedx.
1111
1110
1100
d 0b...1011110
z 0b...0111101
w 0b...1111011
i 0b...1110111
e 0b...1101111
```

```
To_niedxwiedx_czy_moze_dxwiedz?_Chyba_nie_dzwiedx.
11111
11110
11100
d 0b...1011110
z 0b...0111101
w 0b...1111011
i 0b...1110111
e 0b...1101111
```

```
To_niedxwiedx_czy_moze_dxwiedz?_Chyba_nie_dzwiedx.
111111
111110
111100
d 0b...1011110
z 0b...0111101
w 0b...1111011
i 0b...1110111
e 0b...1101111
```

```
To_niedxwiedx_czy_moze_dxwiedz?_Chyba_nie_dzwiedx.
11111110
1111110
1111100
d 0b...1011110
z 0b...0111101
w 0b...1111011
i 0b...1110111
e 0b...1101111
```

```
To_niedxwiedx_czy_moze_dxwiedz?_Chyba_nie_dzwiedx.
 1111111
 1111100
 1111100
d 0b...1011110
z 0b...0111101
w 0b...1111011
i 0b...1110111
e 0b...1101111
```

```
To_niedxwiedx_czy_moze_dxwiedz?_Chyba_nie_dzwiedx.
  1111111
  1111010
  1111000
d 0b...1011110
z 0b...0111101
w 0b...1111011
i 0b...1110111
e 0b...1101111
```

```
To_niedxwiedx_czy_moze_dxwiedz?_Chyba_nie_dzwiedx.
   1111111
   1110110
   1110100
d 0b...1011110
z 0b...0111101
w 0b...1111011
i 0b...1110111
e 0b...1101111
```

```
To_niedxwiedx_czy_moze_dxwiedz?_Chyba_nie_dzwiedx.
    1111111
    1101110
    1101100
d 0b...1011110
z 0b...0111101
w 0b...1111011
i 0b...1110111
e 0b...1101111
```

```
To_niedxwiedx_czy_moze_dxwiedz?_Chyba_nie_dzwiedx.
     1111110
     1011110
     1011100
d 0b...1011110
z 0b...0111101
w 0b...1111011
i 0b...1110111
e 0b...1101111
```

```
dxwiedx
To_niedxwiedx_czy_moze_dxwiedz?_Chyba_nie_dzwiedx.
      1111111
      1111100
      0111100
d 0b...1011110
z 0b...0111101
w 0b...1111011
i 0b...1110111
e 0b...1101111
```

dxwiedx

To_niedxwiedx_czy_moze_dxwiedz?_Chyba_nie_dzwiedx.

1111111

1111110

1111000

d 0b...1011110

z 0b...0111101

w 0b...1111011

i 0b...1110111

dxwiedx

To_niedxwiedx_czy_moze_dxwiedz?_Chyba_nie_dzwiedx.

1111111

1111110

1111100

d 0b...1011110

z 0b...0111101

w 0b...1111011

i 0b...1110111

dxwiedx To_niedxwiedx_czy_moze_dxwiedz?_Chyba_nie_dzwiedx.

1111111

1111100 1111100

d 0b...1011110

z 0b...0111101 w 0b...1111011

i 0b...1110111

dxwiedx

To_niedxwiedx_czy_moze_dxwiedz?_Chyba_nie_dzwiedx.

1111111

1111110

1111000

d 0b...1011110

z 0b...0111101

w 0b...1111011

i 0b...1110111

dxwiedx

To_niedxwiedx_czy_moze_dxwiedz?_Chyba_nie_dzwiedx.

1111111

1111110

1111100

d 0b...1011110

z 0b...0111101

w 0b...1111011

i 0b...1110111

dxwiedx

To_niedxwiedx_czy_moze_dxwiedz?_Chyba_nie_dzwiedx.

1111111

1111110

1111100

d 0b...1011110

z 0b...0111101

w 0b...1111011

i 0b...1110111

dxwiedx

To_niedxwiedx_czy_moze_dxwiedz?_Chyba_nie_dzwiedx.

1111111

1111110

1111100

d 0b...1011110

z 0b...0111101

w 0b...1111011

i 0b...1110111

dxwiedx

```
To_niedxwiedx_czy_moze_dxwiedz?_Chyba_nie_dzwiedx.
```

1111111 1111100 1111100

d 0b...1011110 z 0b...0111101 w 0b...1111011 i 0b...1110111 e 0b...1101111

dxwiedx

```
To_niedxwiedx_czy_moze_dxwiedz?_Chyba_nie_dzwiedx.

1111111
```

1111110

1111000

d 0b...1011110

z 0b...0111101

w 0b...1111011

i 0b...1110111

dxwiedx

To_niedxwiedx_czy_moze_dxwiedz?_Chyba_nie_dzwiedx.

1111111 1111110

1111100

d 0b...1011110

z 0b...0111101

w 0b...1111011

i 0b...1110111

dxwiedx

To_niedxwiedx_czy_moze_dxwiedz?_Chyba_nie_dzwiedx.

1111110

1111110

1111100

d 0b...1011110

- z 0b...0111101
- w 0b...1111011
- i 0b...1110111
- e 0b...1101111

dxwiedx

To_niedxwiedx_czy_moze_dxwiedz?_Chyba_nie_dzwiedx.

1111111

1111100

1111100

d 0b...1011110

z 0b...0111101

w 0b...1111011

i 0b...1110111

dxwiedx

To_niedxwiedx_czy_moze_dxwiedz?_Chyba_nie_dzwiedx.

1111111 1111010

1111000

d 0b...1011110

z 0b...0111101

w 0b...1111011

i 0b...1110111

dxwiedx

```
To_niedxwiedx_czy_moze_dxwiedz?_Chyba_nie_dzwiedx.
```

1111111 1110110 1110100

d 0b...1011110 z 0b...0111101

w 0b...1111011

i 0b...1110111

dxwiedx

To_niedxwiedx_czy_moze_dxwiedz?_Chyba_nie_dzwiedx.

1111111

1101110

1101100

d 0b...1011110

z 0b...0111101

w 0b...1111011

i 0b...1110111

dxwiedx

To_niedxwiedx_czy_moze_dxwiedz?_Chyba_nie_dzwiedx.

1111110

1011110

1011100

d 0b...1011110

- z 0b...0111101
- w 0b...1111011
- i 0b...1110111
- e 0b...1101111

```
dxwiedx
                       dxwiedz
To_niedxwiedx_czy_moze_dxwiedz?_Chyba_nie_dzwiedx.
                        1111101
                        0111100
                        0111100
d 0b...1011110
z 0b...0111101
w 0b...1111011
i 0b...1110111
e 0b...1101111
```

dxwiedx dxwiedz
To_niedxwiedx_czy_moze_dx<u>wiedz</u>?_Chyba_nie_dzwiedx.

1111111

1111010 1111000

d 0b...1011110

z 0b...0111101

w 0b...1111011

i 0b...1110111

dxwiedx dxwiedz

To_niedxwiedx_czy_moze_dxwiedz?_Chyba_nie_dzwiedx.

1111111

1111110

1110100

d 0b...1011110

z 0b...0111101

w 0b...1111011

i 0b...1110111

dxwiedx dxwiedz

To_niedxwiedx_czy_moze_dxw<u>iedz</u>?_Chyba_nie_dzwiedx.

1111111 1111110 1111100

d 0b...1011110 z 0b...0111101 w 0b...1111011

i 0b...1110111

dxwiedx dxwiedz

To_niedxwiedx_czy_moze_dxwiedz?_Chyba_nie_dzwiedx.

1111111

1111110 1111100

d 0b...1011110

z 0b...0111101

w 0b...1111011

i 0b...1110111

dxwiedx dxwiedz

To_niedxwiedx_czy_moze_dxwiedz?_Chyba_nie_dzwiedx.

1111111

1111110

1111100

d 0b...1011110 z 0b...0111101 w 0b...1111011 i 0b...1110111

dxwiedx dxwiedz

To_niedxwiedx_czy_moze_dxwiedz?_Chyba_nie_dzwiedx.

1111111

11111110

1111100

d 0b...1011110

z 0b...0111101

w 0b...1111011

i 0b...1110111

dxwiedx dxwiedz

To_niedxwiedx_czy_moze_dxwiedz?_Chyba_nie_dzwiedx.

11111111

1111110

1111100

d 0b...1011110

z 0b...0111101

w 0b...1111011

i 0b...1110111

dxwiedx dxwiedz

To_niedxwiedx_czy_moze_dxwiedz?_Chyba_nie_dzwiedx.

1111111

1111110

1111100

d 0b...1011110

z 0b...0111101

w 0b...1111011

i 0b...1110111

dxwiedx dxwiedz

To_niedxwiedx_czy_moze_dxwiedz?_Chyba_nie_dzwiedx.

1111111

1111110

1111100

d 0b...1011110

z 0b...0111101

w 0b...1111011

i 0b...1110111

dxwiedx dxwiedz

To_niedxwiedx_czy_moze_dxwiedz?_Chyba_nie_dzwiedx.

1111111

1111110

1111100

d 0b...1011110

z 0b...0111101

w 0b...1111011

i 0b...1110111

dxwiedx dxwiedz

To_niedxwiedx_czy_moze_dxwiedz?_Chyba_nie_dzwiedx.

1111111

1111110

1111100

d 0b...1011110

z 0b...0111101

w 0b...1111011

i 0b...1110111

dxwiedx dxwiedz

To_niedxwiedx_czy_moze_dxwiedz?_Chyba_nie_dzwiedx.

1111111

1111110

1111100

d 0b...1011110

z 0b...0111101

w 0b...1111011

i 0b...1110111

dxwiedx dxwiedz

To_niedxwiedx_czy_moze_dxwiedz?_Chyba_nie_dzwiedx.

1111110 1111110

1111100

d 0b...1011110

- z 0b...0111101
- w 0b...1111011
- i 0b...1110111
- e 0b...1101111

1111100

d 0b...1011110 z 0b...0111101 w 0b...1111011 i 0b...1110111

e 0b...1101111

124

1111000

```
dxwiedx dxwiedz

To_niedxwiedx_czy_moze_dxwiedz?_Chyba_nie_dzwiedx.

1111011

1111010
```

d 0b...1011110

z 0b...0111101

w 0b...1111011

i 0b...1110111

```
dxwiedx
                dxwiedz
To_niedxwiedx_czy_moze_dxwiedz?_Chyba_nie_dzwiedx.
                                       1110111
                                       1110110
                                       1110100
d 0b...1011110
z 0b...0111101
w 0b...1111011
i 0b...1110111
e 0b...1101111
```

dxwiedx dxwiedz

To_niedxwiedx_czy_moze_dxwiedz?_Chyba_nie_dzwiedx.

1101111 1101110

1101100

d 0b...1011110

z 0b...0111101

w 0b...1111011

i 0b...1110111

```
dxwiedx dxwiedz
```

To_niedxwiedx_czy_moze_dxwiedz?_Chyba_nie_dzwiedx.

1011110

1011110

1011100

d 0b...1011110

- z 0b...0111101
- w 0b...1111011
- i 0b...1110111
- e 0b...1101111

dxwiedx dxwiedz dzwiedx To_niedxwiedx_czy_moze_dxwiedz?_Chyba_nie_dzwiedx. 1111111 0111100 0111100 d 0b...1011110 z 0b...0111101 w 0b...1111011 i 0b...1110111 e 0b...1101111

 dxwiedx
 dxwiedz
 dzwiedx

 To_niedxwiedx_czy_moze_dxwiedz?_Chyba_nie_dzwiedx.
 1111111

 1111111
 1111110

 1111000
 1111000

0b...1111011 0b...1110111 0b...1101111

 $ext{lev(pat[:j], text[...:i])} \leq d, text[i] = pat[j]$

Odległość Levenshteina między podłańcuchem wzorca pat[:j+1] a pewnym podłańcuchem tekstu text[...:i+1] jest $\leq d$, jeśli:

```
lub mógł zostać zamieniony znak text[i] \neq pat[j]:
     lev(pat[:j], text[...:i]) \leq d-1
   · lub został wstawiony znak text[i]:
     lev(pat[:j+1], text[...:i]) \leq d-1
   • lub został usunięty znak pat[j]:
     lev(pat[:j], text[...:i+1]) \leq d-1
Wprowadzam maski s_0, s_1, \ldots, w których nthBit(s_d, j) = 0 oznacza, że
lev(pat[:j+1], text[...:i+1]) \leq d
```

```
// FuzzyShiftOrL wywołuje funkcję `output(i)` dla każdego takiego
// indeksu `i`, że odległość Levenshteina między pewnym wycinkiem
// `text[...:i+1]` a wzorcem `pat` wynosi co najwyżej 2
func FuzzyShiftOrL(pat, text []byte, output func(int)) {
  m := makeMask(pat)
   s0, s1, s2 := ^uint64(0), ^uint64(0), ^uint64(0)
   for i, c := range text {
      // Uwzględnij zamianę 1 znaku lub wstawienie 1 znaku
      s2 = ((s2 << 1) \mid m[c]) & (s1 << 1) & s1
      s1 = ((s1 << 1) \mid m[c]) & (s0 << 1) & s0
      s0 = (s0 << 1) \mid m[c]
      s1 &= (s0 << 1) // Uwzględnij usuniecie 1 znaku
      s2 &= (s1 << 1)
      if nthBit(s2, len(pat)-1) == 0 {
         output(i) // Zwróć pozycję ostatniego znaku wycinka
```

```
To_niedzwwwiedz_czy_moze_dzwdz?_Chyba_nie_dzvjedz.
1
0
0
d 0b...10111110
z 0b...0111101
w 0b...1111011
i 0b...1110111
e 0b...1101111
```

```
To_niedzwwwiedz_czy_moze_dzwdz?_Chyba_nie_dzvjedz.
11
10
00
d 0b...1011110
z 0b...0111101
w 0b...1111011
i 0b...1110111
e 0b...1101111
```

```
To_niedzwwwiedz_czy_moze_dzwdz?_Chyba_nie_dzvjedz.
111
110
100
d 0b...1011110
z 0b...0111101
w 0b...1111011
i 0b...1110111
e 0b...1101111
```

```
To_niedzwwwiedz_czy_moze_dzwdz?_Chyba_nie_dzvjedz.
1111
1110
1100
d 0b...1011110
z 0b...0111101
w 0b...1111011
i 0b...1110111
e 0b...1101111
```

```
To_niedzwwwiedz_czy_moze_dzwdz?_Chyba_nie_dzvjedz.
11111
11110
11100
d 0b...1011110
z 0b...0111101
w 0b...1111011
i 0b...1110111
e 0b...1101111
```

```
To_niedzwwwiedz_czy_moze_dzwdz?_Chyba_nie_dzvjedz.
111111
111110
111100
d 0b...1011110
z 0b...0111101
w 0b...1111011
i 0b...1110111
e 0b...1101111
```

```
To_niedzwwwiedz_czy_moze_dzwdz?_Chyba_nie_dzvjedz.
11111110
1111100
1111000
d 0b...1011110
z 0b...0111101
w 0b...1111011
i 0b...1110111
e 0b...1101111
```

```
To_niedzwwwiedz_czy_moze_dzwdz?_Chyba_nie_dzvjedz.
 1111101
 1111000
 1110000
d 0b...1011110
z 0b...0111101
w 0b...1111011
i 0b...1110111
e 0b...1101111
```

```
To_niedzwwwiedz_czy_moze_dzwdz?_Chyba_nie_dzvjedz.
  1111011
  1110000
  1100000
d 0b...1011110
z 0b...0111101
w 0b...1111011
i 0b...1110111
e 0b...1101111
```

```
To_niedzwwwiedz_czy_moze_dzwdz?_Chyba_nie_dzvjedz.
   1111111
   1110010
   1100000
d 0b...1011110
z 0b...0111101
w 0b...1111011
i 0b...1110111
e 0b...1101111
```

```
To_niedzwwwiedz_czy_moze_dzwdz?_Chyba_nie_dzvjedz.
    1111111
    1111110
    1100000
d 0b...1011110
z 0b...0111101
w 0b...1111011
i 0b...1110111
e 0b...1101111
```

```
To_niedzwwwiedz_czy_moze_dzwdz?_Chyba_nie_dzvjedz.
     1111111
     1111110
     1110100
d 0b...1011110
z 0b...0111101
w 0b...1111011
i 0b...1110111
e 0b...1101111
```

```
To_niedzwwwiedz_czy_moze_dzwdz?_Chyba_nie_dzvjedz.
      1111111
      1111110
      1101100
d 0b...1011110
z 0b...0111101
w 0b...1111011
i 0b...1110111
e 0b...1101111
```

```
To_niedzwwwiedz_czy_moze_dzwdz?_Chyba_nie_dzvjedz.
       1111110
       1111100
       1011000
d 0b...1011110
z 0b...0111101
w 0b...1111011
i 0b...1110111
e 0b...1101111
```

```
dzwwwiedz
To_niedzwwwiedz_czy_moze_dzwdz?_Chyba_nie_dzvjedz.
        1111101
        1111000
        0110000
d 0b...1011110
z 0b...0111101
w 0b...1111011
i 0b...1110111
e 0b...1101111
```

```
dzwwwiedz
To_niedzwwwiedz_czy_moze_dzwdz?_Chyba_nie_dzvjedz.
         1111111
         1111000
         1110000
d 0b...1011110
z 0b...0111101
w 0b...1111011
i 0b...1110111
e 0b...1101111
```

dzwwwiedz

To_niedzwwwiedz_czy_moze_dzwdz?_Chyba_nie_dzvjedz.

1111111

1111110

1110000

d 0b...1011110

z 0b...0111101

w 0b...1111011

i 0b...1110111

```
dzwwwiedz
To_niedzwwwiedz_czy_moze_dzwdz?_Chyba_nie_dzvjedz.
           1111111
           1111100
           1111000
d 0b...1011110
z 0b...0111101
w 0b...1111011
i 0b...1110111
e 0b...1101111
```

dzwwwiedz

To_niedzwwwiedz_czy_moze_dzwdz?_Chyba_nie_dzvjedz.

1111111

1111110

1111000

d 0b...1011110

z 0b...0111101

w 0b...1111011

i 0b...1110111

dzwwwiedz

To_niedzwwwiedz_czy_moze_dzwdz?_Chyba_nie_dzvjedz.

1111111

1111110

1111100

d 0b...1011110

z 0b...0111101

w 0b...1111011

i 0b...1110111

dzwwwiedz

To_niedzwwwiedz_czy_moze_dzwdz?_Chyba_nie_dzvjedz.

1111111

1111110

1111100

d 0b...1011110

z 0b...0111101

w 0b...1111011

i 0b...1110111

dzwwwiedz

To_niedzwwwiedz_czy_moze_dzwdz?_Chyba_nie_dzvjedz.

1111111

1111110

1111100

d 0b...1011110

z 0b...0111101

w 0b...1111011

i 0b...1110111

dzwwwiedz

```
To_niedzwwwiedz_czy_moze_dzwdz?_Chyba_nie_dzvjedz.
```

1111111 1111100 1111000

d 0b...1011110 z 0b...0111101 w 0b...1111011 i 0b...1110111 e 0b...1101111

dzwwwiedz

```
To_niedzwwwiedz_czy_moze_dzwdz?_Chyba_nie_dzvjedz.

1111111
```

11111110

d 0b...1011110

z 0b...0111101

w 0b...1111011

i 0b...1110111

dzwwwiedz

To_niedzwwwiedz_czy_moze_dzwdz?_Chyba_nie_dzvjedz.

1111111

1111110

1111100

d 0b...1011110

z 0b...0111101

w 0b...1111011

i 0b...1110111

dzwwwiedz

To_niedzwwwiedz_czy_moze_dzwdz?_Chyba_nie_dzvjedz.

1111110

1111100

1111000

d 0b...1011110

- z 0b...0111101
- w 0b...1111011
- i 0b...1110111
- e 0b...1101111

dzwwwiedz

```
To_niedzwwwiedz_czy_mo<u>ze_dz</u>wdz?_Chyba_nie_dzvjedz.

1111101
```

1111000 1110000

d 0b...1011110 z 0b...0111101 w 0b...1111011 i 0b...1110111 e 0b...1101111

dzwwwiedz

```
To_niedzwwwiedz_czy_mo<u>ze_dzw</u>dz?_Chyba_nie_dzvjedz.
```

1111011

1110000

1100000

d 0b...1011110

z 0b...0111101

w 0b...1111011

i 0b...1110111

dzwwwiedz

To_niedzwwwiedz_czy_mo<u>ze_dzwd</u>z?_Chyba_nie_dzvjedz.

1111110

1110000

1000000

d 0b...1011110

- z 0b...0111101
- w 0b...1111011
- i 0b...1110111
- e 0b...1101111

```
dzwwwiedz
                         dzwdz
To_niedzwwwiedz_czy_moze_dzwdz?_Chyba_nie_dzvjedz.
                        1111101
                        1111000
                        0100000
d 0b...1011110
z 0b...0111101
w 0b...1111011
i 0b...1110111
e 0b...1101111
```

```
dzwwwiedz
                         dzwdz
To_niedzwwwiedz_czy_moze_dzwdz?_Chyba_nie_dzvjedz.
                         11111111
                         1111000
                         1110000
d 0b...1011110
z 0b...0111101
w 0b...1111011
i 0b...1110111
e 0b...1101111
```

11111110 1110000

d 0b...1011110

z 0b...0111101

w 0b...1111011

i 0b...1110111

dzwwiedz dzwdz
To_niedzwwwiedz_czy_moze_d<mark>zwdz</mark>?_Chyba_nie_dzvjedz.

1111111 1111110 1111100

d 0b...1011110

z 0b...0111101

w 0b...1111011

i 0b...1110111

dzwwwiedz dzwdz

To_niedzwwwiedz_czy_moze_dzwdz?_Chyba_nie_dzvjedz.

1111111

1111110

1111100

d 0b...1011110

z 0b...0111101

w 0b...1111011

i 0b...1110111

dzwwwiedz dzwdz

To_niedzwwwiedz_czy_moze_dzwdz?_Chyba_nie_dzvjedz.

1111111

1111110

1111100

d 0b...1011110

z 0b...0111101

w 0b...1111011

i 0b...1110111

dzwwwiedz

dzwdz

To_niedzwwwiedz_czy_moze_dzwdz?_Chyba_nie_dzvjedz.

1111111

11111110

1111100

d 0b...1011110

z 0b...0111101

w 0b...1111011

i 0b...1110111

dzwwwiedz dzwdz

To_niedzwwwiedz_czy_moze_dzwdz?_Chyba_nie_dzvjedz.

1111111

1111110

1111100

d 0b...1011110

z 0b...0111101

w 0b...1111011

i 0b...1110111

dzwwwiedz dzwdz

To_niedzwwwiedz_czy_moze_dzwdz?_Chyba_nie_dzvjedz.

1111111

1111110

1111100

d 0b...1011110

z 0b...0111101

w 0b...1111011

i 0b...1110111

dzwwwiedz dzwdz

To_niedzwwwiedz_czy_moze_dzwdz?_Chyba_nie_dzvjedz.

1111111

1111110

1111100

d 0b...1011110

z 0b...0111101

w 0b...1111011

i 0b...1110111

dzwwwiedz dzwdz

To_niedzwwwiedz_czy_moze_dzwdz?_Chyba_nie_dzvjedz.

1111111

1111110

1111100

d 0b...1011110

z 0b...0111101

w 0b...1111011

i 0b...1110111

dzwwwiedz dzwdz

 $\label{local_to_niedzwwwiedz_czy_moze_dzwdz?_Chyba_niedzvjedz.} To_niedzwwwiedz_czy_moze_dzwdz?_Chyba_niedzwdz.$

1111111 1111110

1111100

d 0b...1011110

z 0b...0111101

w 0b...1111011

i 0b...1110111

dzwwwiedz dzwdz

To_niedzwwwiedz_czy_moze_dzwdz?_Chyba_nie_dzvjedz.

1111111

1111110

1111100

d 0b...1011110

z 0b...0111101

w 0b...1111011

i 0b...1110111

dzwwwiedz dzwdz

To_niedzwwwiedz_czy_moze_dzwdz?_Chyba_nie_dzvjedz.

1111110

1111100

1111000

d 0b...1011110

- z 0b...0111101
- w 0b...1111011
- i 0b...1110111
- e 0b...1101111

```
dzwwwiedz
                  dzwdz
To_niedzwwwiedz_czy_moze_dzwdz?_Chyba_nie_dzvjedz.
                                     1111101
                                     1111000
                                     1110000
d 0b...1011110
z 0b...0111101
w 0b...1111011
i 0b...1110111
```

e 0b...1101111

```
dzwwwiedz dzwdz
```

To_niedzwwwiedz_czy_moze_dzwdz?_Chyba_nie_dzvjedz.

1111111 1111000 1110000

```
d 0b...1011110
```

- z 0b...0111101
- w 0b...1111011
- i 0b...1110111
- e 0b...1101111

1110000

```
dzwwiedz dzwdz
To_niedzwwwiedz_czy_moze_dzwdz?_Chyba_nie_dzvjedz.

1111111
1111110
```

d 0b...1011110 z 0b...0111101 w 0b...1111011 i 0b...11101111 e 0b...1101111

> 1111111 1111110

1101100

d 0b...1011110

z 0b...0111101

w 0b...1111011

i 0b...1110111

e 0b...1101111

dzwwwiedz dzwdz

To_niedzwwwiedz_czy_moze_dzwdz?_Chyba_nie_dzvjedz.

1111110

1111100

1011000

d 0b...1011110

- z 0b...0111101
- w 0b...1111011
- i 0b...1110111
- e 0b...1101111

```
dzwwwiedz
                   dzwdz
                                          dzvjedz
To_niedzwwwiedz_czy_moze_dzwdz?_Chyba_nie_dzvjedz.
                                          1111101
                                          1111000
                                          0110000
d 0b...1011110
z 0b...0111101
w 0b...1111011
i 0b...1110111
```

e 0b...1101111

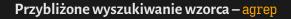
```
        dzwwiedz
        dzwdz
        dzvjedz

        To_niedzwwwiedz_czy_moze_dzwdz?_Chyba_nie_dzvjedz.
        1111111

        1111000
        1110000

        d 0b...1011110
        2 0b...0111101
```

0b...11110110b...11101110b...1101111



Wu i Manber stworzyli też program agrep, który służy do przybliżonego dopasowywania regexpów

Przybliżone wyszukiwanie wzorca w tekście – podsumowanie

Algorytm Shift-Or w wersji służącej do przybliżonego wyszukiwania wzorca w tekście:

- · Korzysta z działań na bitach
- Jest szczególnie szybki, gdy liczba znaków we wzorcu nie przekracza liczby bitów w słowie maszynowym
- Wstępne przetwarzanie zajmuje O(|pat| + rozmiar alfabetu) czasu i pamięci; da się zmienić złożoność na O(|pat|)
- · Wyszukiwanie zawsze zajmuje $O(|\text{text}| \cdot \text{dopuszczalna odległość})$ czasu, niezależnie od długości wzorca i rozmiaru alfabetu

Algorytm Aho-Corasick

Alfred Aho (9.8.1941-)



Kanadyjski informatyk. W 2020 roku wraz z Jeffreyem Ullmanem otrzymał Nagrodę Turinga za podstawowe algorytmy i teorię implementowania języków programowania oraz za książki o kompilatorach, strukturach danych i algorytmach. Od nazwisk Aho, Weinbergera i Kernighana pochodzi nazwa języka AWK.

Margaret John Corasick

Ma na drugie imię "John". W 1975 roku, kiedy pracowała w Bell Laboratories, opublikowała wraz z Alfredem Aho algorytm jednoczesnego wyszukiwania wielu wzorców.

Algorytm Aho-Corasick

Zadanie: Dany jest tekst i zbiór k niepustych wzorców. Wyznaczyć wszystkie pozycje, na których w tym tekście zaczyna się pewien wzorzec z tego zbioru

Najprostsze rozwiązanie: Użyć k razy któregoś z wydajnych algorytmów wyszukiwania pojedynczego wzorca. Złożoność czasowa: O(k|text|)

 $\label{eq:localization} \begin{tabular}{l} Lepsze rozwiązanie: Zbudować odpowiedni automat skończony w czasie $O(suma długości wszystkich wzorców)$. Korzystając z tego automatu skończonego, przejrzeć tekst tylko 1 raz w czasie $O(|text| + liczba znalezionych wzorców)$ \end{tabular}$

Algorytm Aho-Corasick

```
func AhoCorasick(text []byte, n *Node, output func(int, int)) {
   for i, c := range text {
      for n.Goto(c) == nil {
         n = n.Fail()
      }
      n = n.Goto(c)
      if n.IsTerminal() {
         output(i - n.Depth() + 1, n.Depth())
      }
      for o := n.Output(); o != nil; o = o.Output() {
         output(i - o.Depth() + 1, o.Depth())
      }
```

Algorytm Aho-Corasick – drzewa trie

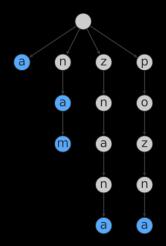
Drzewo trie – takie drzewo poszukiwań, którego krawędzie są opisane przez fragmenty kluczy

Nieskompresowane drzewo trie – takie drzewo trie, którego krawędzie są opisane przez pojedyncze znaki

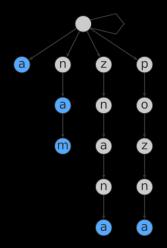
Algorytm Aho-Corasick – budowanie automatu skończonego

- Zbudować drzewo trie dla danych wzorców (wskaźniki u.Goto(c))
- Dodać do drzewa trie wskaźniki do sufiksów (wskaźniki u.Fail())
- Dodać do drzewa trie wskaźniki do tych wzorców, które kończą się w danym węźle drzewa (wskaźniki u. Output ())

Drzewo trie dla wzorców a na nam znana pozna

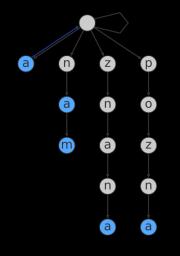


Drzewo trie dla wzorców a na nam znana pozna z pętlą przy korzeniu

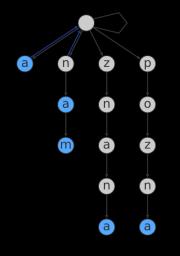


Dodajemy do drzewa trie wskaźniki .Fail() do sufiksów, przeszukując drzewo trie wszerz. Gdy u, v *Node, c byte są w relacji v = u.Goto(c):

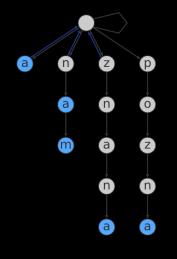
```
if u == root {
   v.SetFail(root)
w := u.Fail()
for w != root && w.Goto(c) == nil {
   w = w.Fail()
}
if w.Goto(c) != nil {
   v.SetFail(w.Goto(c))
} else {
   v.SetFail(root)
```



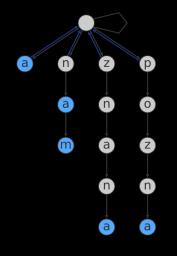
```
// u: root; v: 'a'
if u == root {
  v.SetFail(root)
}
 := u.Fail()
for w != root && w.Goto(c) == nil {
   w = w.Fail()
if w.Goto(c) != nil {
   v.SetFail(w.Goto(c))
} else {
  v.SetFail(root)
```



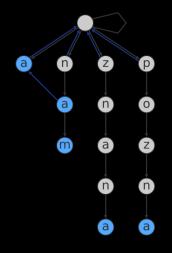
```
// u: root; v: 'n'
if u == root {
  v.SetFail(root)
}
 := u.Fail()
for w != root && w.Goto(c) == nil {
   w = w.Fail()
if w.Goto(c) != nil {
   v.SetFail(w.Goto(c))
} else {
  v.SetFail(root)
```



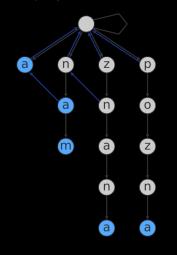
```
// u: root; v: 'z'
if u == root {
  v.SetFail(root)
}
 := u.Fail()
for w != root && w.Goto(c) == nil {
   w = w.Fail()
if w.Goto(c) != nil {
   v.SetFail(w.Goto(c))
} else {
  v.SetFail(root)
```



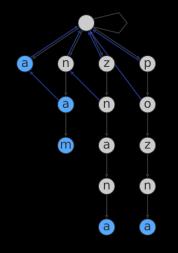
```
// u: root; v: 'p'
if u == root {
  v.SetFail(root)
}
 := u.Fail()
for w != root && w.Goto(c) == nil {
   w = w.Fail()
if w.Goto(c) != nil {
   v.SetFail(w.Goto(c))
} else {
  v.SetFail(root)
```



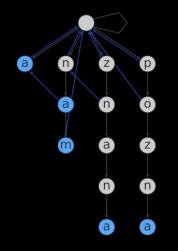
```
// u: 'n'; v: 'a'
if u == root {
   v.SetFail(root)
}
 := u.Fail()
for w != root && w.Goto(c) == nil {
   w = w.Fail()
if w.Goto(c) != nil {
   v.SetFail(w.Goto(c))
} else {
  v.SetFail(root)
```



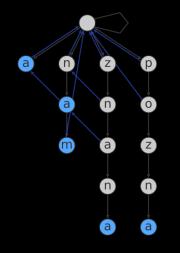
```
// u: 'z'; v: 'n'
if u == root {
   v.SetFail(root)
}
w := u.Fail()
for w != root && w.Goto(c) == nil {
   w = w.Fail()
if w.Goto(c) != nil {
   v.SetFail(w.Goto(c))
} else {
  v.SetFail(root)
```



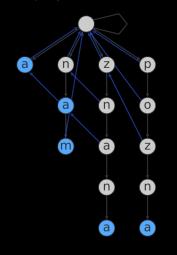
```
// u: 'p'; v: 'o'
if u == root {
   v.SetFail(root)
}
w := u.Fail()
for w != root && w.Goto(c) == nil {
   w = w.Fail()
if w.Goto(c) != nil {
   v.SetFail(w.Goto(c))
} else {
  v.SetFail(root)
```



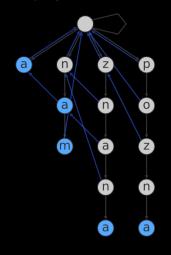
```
// u: 'a'; v: 'm'
if u == root {
   v.SetFail(root)
}
w := u.Fail()
for w != root && w.Goto(c) == nil {
   w = w.Fail()
if w.Goto(c) != nil {
   v.SetFail(w.Goto(c))
} else {
  v.SetFail(root)
```



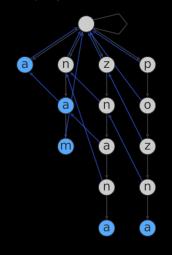
```
// u: 'n'; v: 'a'
if u == root {
   v.SetFail(root)
}
w := u.Fail()
for w != root && w.Goto(c) == nil {
   w = w.Fail()
if w.Goto(c) != nil {
   v.SetFail(w.Goto(c))
} else {
  v.SetFail(root)
```



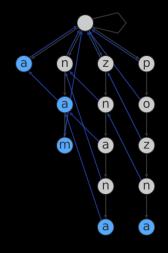
```
// u: 'o'; v: 'z'
if u == root {
   v.SetFail(root)
}
w := u.Fail()
for w != root && w.Goto(c) == nil {
   w = w.Fail()
if w.Goto(c) != nil {
   v.SetFail(w.Goto(c))
} else {
  v.SetFail(root)
```



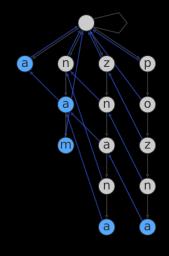
```
// u: 'a'; v: 'n'
if u == root {
   v.SetFail(root)
}
w := u.Fail()
for w != root && w.Goto(c) == nil {
   w = w.Fail()
if w.Goto(c) != nil {
   v.SetFail(w.Goto(c))
} else {
  v.SetFail(root)
```



```
// u: 'z'; v: 'n'
if u == root {
   v.SetFail(root)
}
w := u.Fail()
for w != root && w.Goto(c) == nil {
   w = w.Fail()
if w.Goto(c) != nil {
   v.SetFail(w.Goto(c))
} else {
  v.SetFail(root)
```



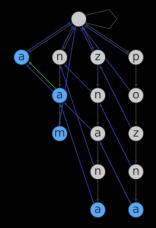
```
// u: 'n'; v: 'a'
if u == root {
   v.SetFail(root)
}
w := u.Fail()
for w != root && w.Goto(c) == nil {
   w = w.Fail()
if w.Goto(c) != nil {
   v.SetFail(w.Goto(c))
} else {
  v.SetFail(root)
```



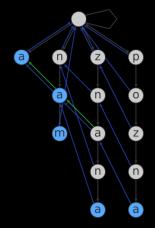
```
// u: 'n'; v: 'a'
if u == root {
   v.SetFail(root)
}
w := u.Fail()
for w != root && w.Goto(c) == nil {
   w = w.Fail()
if w.Goto(c) != nil {
   v.SetFail(w.Goto(c))
} else {
  v.SetFail(root)
```

Dodajemy do drzewa trie wskaźniki .Output () do tych wzorców, które kończą się w danym węźle drzewa, przeszukując drzewo trie w dowolny sposób

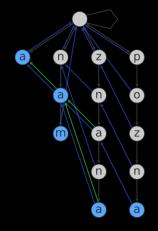
```
w := u.Fail()
for w != nil && !w.IsTerminal() {
    w = w.Fail()
}
u.SetOutput(w)
```



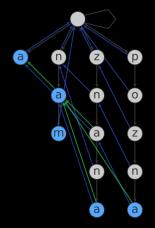
```
// u: (n)'a'
w := u.Fail()
for w != nil && !w.IsTerminal() {
    w = w.Fail()
}
u.SetOutput(w)
```



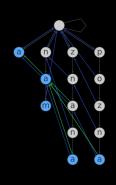
```
// u: (zn)'a'
w := u.Fail()
for w != nil && !w.IsTerminal() {
    w = w.Fail()
}
u.SetOutput(w)
```



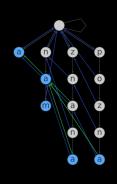
```
// u: (znan)'a'
w := u.Fail()
for w != nil && !w.IsTerminal() {
    w = w.Fail()
}
u.SetOutput(w)
```



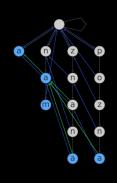
```
// u: (pozn)'a'
w := u.Fail()
for w != nil && !w.IsTerminal() {
    w = w.Fail()
}
u.SetOutput(w)
```



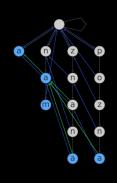
```
// text: "xpoznana"; c == 'x'
for n.Goto(c) == nil {
  n = n.Fail()
n = n.Goto(c)
if n.IsTerminal() {
   output(i - n.Depth() + 1, n.Depth())
}
for o := n.Output(); o != nil; o = o.Output() {
   output(i - o.Depth() + 1, o.Depth())
}
```



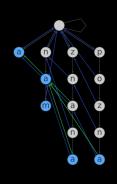
```
// text: "xpoznana"; c == 'p'
for n.Goto(c) == nil {
  n = n.Fail()
n = n.Goto(c)
if n.IsTerminal() {
   output(i - n.Depth() + 1, n.Depth())
}
for o := n.Output(); o != nil; o = o.Output() {
   output(i - o.Depth() + 1, o.Depth())
}
```



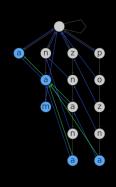
```
// text: "xpoznana"; c == 'o'
for n.Goto(c) == nil {
  n = n.Fail()
n = n.Goto(c)
if n.IsTerminal() {
   output(i - n.Depth() + 1, n.Depth())
}
for o := n.Output(); o != nil; o = o.Output() {
   output(i - o.Depth() + 1, o.Depth())
}
```



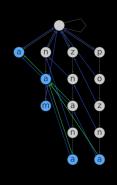
```
// text: "xpoznana"; c == 'z'
for n.Goto(c) == nil {
  n = n.Fail()
n = n.Goto(c)
if n.IsTerminal() {
   output(i - n.Depth() + 1, n.Depth())
}
for o := n.Output(); o != nil; o = o.Output() {
   output(i - o.Depth() + 1, o.Depth())
}
```



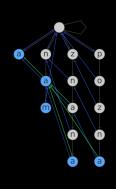
```
// text: "xpoznana"; c == 'n'
for n.Goto(c) == nil {
  n = n.Fail()
n = n.Goto(c)
if n.IsTerminal() {
   output(i - n.Depth() + 1, n.Depth())
}
for o := n.Output(); o != nil; o = o.Output() {
   output(i - o.Depth() + 1, o.Depth())
}
```



```
// text: "xpoznana"; c == 'a'
for n.Goto(c) == nil {
   n = n.Fail()
n = n.Goto(c)
if n.IsTerminal() {
   output(i - n.Depth() + 1, n.Depth())
}
for o := n.Output(); o != nil; o = o.Output() {
   output(i - o.Depth() + 1, o.Depth())
}
// output: "pozna" "na" "a"
```



```
// text: "xpoznana"; c == 'n'
for n.Goto(c) == nil {
  n = n.Fail()
n = n.Goto(c)
if n.IsTerminal() {
   output(i - n.Depth() + 1, n.Depth())
}
for o := n.Output(); o != nil; o = o.Output() {
   output(i - o.Depth() + 1, o.Depth())
}
```



```
// text: "xpoznana"; c == 'a'
for n.Goto(c) == nil {
   n = n.Fail()
n = n.Goto(c)
if n.IsTerminal() {
   output(i - n.Depth() + 1, n.Depth())
}
for o := n.Output(); o != nil; o = o.Output() {
   output(i - o.Depth() + 1, o.Depth())
}
// output: "znana" "na" "a"
```

Algorytm Aho-Corasick

Podczas budowania automatu można zastąpić ścieżkę u.Fail().Fail()......Goto(c) ścieżką u.Next(c), dzięki czemu powstaje deterministyczny automat skończony

Nawet jeśli nie wykonaliśmy tego kroku, kiedy budowaliśmy automat skończony, algorytm przechodzi co najwyżej przez 2|text| krawędzi, gdy wyszukuje wzorzec

Algorytm Aho-Corasick

Twierdzenie: Algorytm Aho-Corasick przechodzi co najwyżej przez 2|text| krawędzi, gdy wyszukuje wzorzec

Dowód: Kiedy algorytm przeczytał dowolny znak c, przechodzi dokładnie 1 raz przez krawędź Goto(c) i być może wiele razy przez krawędzie Fail()

Każde przejście przez krawędź **Goto** zwiększa odległość od korzenia drzewa do bieżącego wierzchołka o 1. Każde przejście przez krawędź **Fail** zmniejsza tę odległość. Odległość nie może być ujemna. Zatem algorytm nie może przejść przez krawędzie **Fail** więcej razy niż przeszedł przez krawędzie **Goto**

Zatem algorytm przechodzi dokładnie przez | text | krawędzi Goto i co najwyżej przez | text | krawędzi Fail, czyli łącznie co najwyżej przez 2 | text | krawędzi ■

Algorytm Aho-Corasick

Automat skończony można zbudować w czasie *O*(suma długości wzorców). Gusfield podaje dowód tego faktu na stronach 58–59

Podczas wyszukiwania wzorców algorytm Aho-Corasick przechodzi przez O(|text|) krawędzi

Do czasu działania algorytmu trzeba doliczyć wywołania funkcji output

Zatem algorytm Aho-Corasick działa w łącznym czasie

O(suma długości wzorców + |text| + liczba znalezionych wzorców)

Algorytm Aho-Corasick – podsumowanie

- Jednocześnie wyszukuje wiele wzorców
- Korzysta z automatu skończonego
- Automat skończony można zbudować w czasie
 O(suma długości wzorców)
- Właściwe wyszukiwanie zajmuje czas
 O(|text| + liczba znalezionych wzorców)

Problem: znaleźć wystąpienia takiego wzorca, który jest prostokątną tablicą, w takim tekście, który jest prostokątną tablicą

annaasbsbababnsabaas ban bbsaasbananbnnbnbbab ana sbnsnanbsabasassabas n a s babbnnsbabbabnabsbbn sbasnnbbsnbanssnanaa bnnsnanssansnaasnnbn bnsassnnsanssbbbbnss babnnbnbssnbanbnbsnn abansbbsssnsnsbabbsa

nbnabnnsbbnsssabann

Rozwiązanie: Szukać naraz wszystkich kolumn wzorca w każdej kolumnie tekstu algorytmem Karpa-Rabina lub algorytmem Aho-Corasick

Jeśli taki podłańcuch j-tej kolumny tekstu, który zaczyna się w i-tym wierszu tekstu, pokrywa się z k-tą kolumną wzorca, to wpisać do pomocniczej tablicy

T[i][i] = k

Za pomocą dowolnego nienaiwnego algorytmu szukać w każdym wierszu tablicy I łańcucha 0 1 2 ... (liczba kolumn wzorca)-1

Podany algorytm wyszukuje wzorce dwuwymiarowe w czasie liniowym względem liczby znaków w tekście

Podany algorytm wyszukuje wzorce dwuwymiarowe w czasie liniowym względem liczby znaków w tekście

```
ana asssaasaanansanaanan
nas asaasaaanasnssnnsass
snasssaannassnsaassn
saannsaaaanassasaa
saaasansaasnanaanss
```

Podsumowanie

- · Algorytm Shift-Or
- Odległość Hamminga
- Odległość Levenshteina
- Przybliżone wyszukiwanie wzorca w tekście
- Algorytm Aho-Corasick
- · Wyszukiwanie wzorca dwuwymiarowego

Algorytm Shift-Or – podsumowanie

- · Korzysta z operacji na bitach
- Jest szczególnie szybki, gdy liczba znaków we wzorcu nie przekracza liczby bitów w słowie maszynowym
- Wstępne przetwarzanie zajmuje O(|pat| + rozmiar alfabetu) czasu i pamięci; da się zmienić złożoność na O(|pat|)
- Wyszukiwanie zawsze zajmuje O(|text|) czasu, niezależnie od długości wzorca i rozmiaru alfabetu

Przybliżone wyszukiwanie wzorca w tekście – podsumowanie

Algorytm Shift-Or w wersji służącej do przybliżonego wyszukiwania wzorca w tekście:

- · Korzysta z działań na bitach
- Jest szczególnie szybki, gdy liczba znaków we wzorcu nie przekracza liczby bitów w słowie maszynowym
- · Wstępne przetwarzanie zajmuje O(|pat| + rozmiar alfabetu) czasu i pamięci; da się zmienić złożoność na O(|pat|)
- · Wyszukiwanie zawsze zajmuje $O(|\text{text}| \cdot \text{dopuszczalna odległość})$ czasu, niezależnie od długości wzorca i rozmiaru alfabetu

Algorytm Aho-Corasick – podsumowanie

- Jednocześnie wyszukuje wiele wzorców
- Korzysta z automatu skończonego
- Automat skończony można zbudować w czasie
 O(suma długości wzorców)
- Właściwe wyszukiwanie zajmuje czas
 O(|text| + liczba znalezionych wzorców)

Wyszukiwanie wzorca dwuwymiarowego – podsumowanie

 Korzystając z algorytmu Karpa-Rabina lub Aho-Corasick, można znajdować wzorzec dwuwymiarowy w czasie liniowym względem liczby znaków w tekście

Pomysły, uwagi, pytania, sugestie

Proszę wysyłać podpisane pomysły, uwagi, pytania, sugestie na temat wykładów lub laboratoriów na adres mgc@agh.edu.pl

lub wpisywać anonimowe pomysły, uwagi, pytania, sugestie pod adresem https://tiny.cc/algorytmy-tekstowe

Do zobaczenia

Jego tematem będą drzewa sufiksów i tablice sufiksów

na następnym wykładzie

Źródła zdjęć

```
https://www.minuszos.hu/domolki-balint-80/
https://en.wikipedia.org/wiki/Ricardo_Baeza-Yates
https://en.wikipedia.org/wiki/Gaston_Gonnet
https://en.wikipedia.org/wiki/Richard_Hamming
https://cyclowiki.org/wiki/Владимир_Иосифович_Левенштейн
https://cs.ccu.edu.tw/p/404-1094-7016.php?Lang=en
https://en.wikipedia.org/wiki/Alfred_Aho
Wizualizacja algorytmu Aho-Corasick:
https://daniel.lawrence.lu/blog/y2014m03d25/
```