# 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 sufiksów. 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

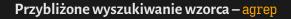
```
        dzwwiedz
        dzwdz
        dzvjedz

        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 wyszukiwania, którego krawędzie są opisane przez fragmenty kluczy wyszukiwania

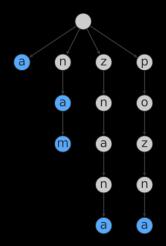
Nazwa trie pochodzi od wyrazu retrieval

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

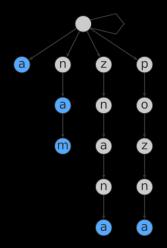
# Algorytm Aho-Corasick – budowanie automatu skończonego

- 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

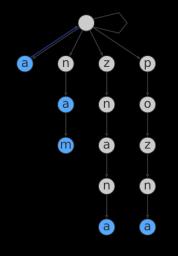


Drzewo trie dla wzorców a na nam znana pozna z pętlą przy korzeniu

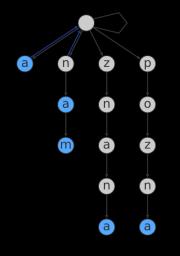


Dodajemy do drzewa trie wskaźniki .Fail() do sufiksów, przeszukując drzewo trie wszerz. Gdy u, v \*Node, c byte są w relacji v = u.Goto(c):

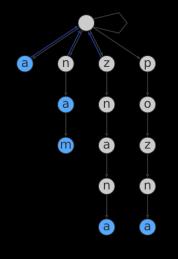
```
if u == root {
   v.SetFail(root)
w := u.Fail()
for w != root && w.Goto(c) == nil {
   w = w.Fail()
}
if w.Goto(c) != nil {
   v.SetFail(w.Goto(c))
} else {
   v.SetFail(root)
```



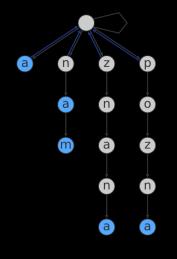
```
// u: root; v: 'a'
if u == root {
  v.SetFail(root)
}
 := u.Fail()
for w != root && w.Goto(c) == nil {
   w = w.Fail()
if w.Goto(c) != nil {
   v.SetFail(w.Goto(c))
} else {
  v.SetFail(root)
```



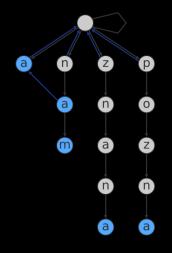
```
// u: root; v: 'n'
if u == root {
  v.SetFail(root)
}
 := u.Fail()
for w != root && w.Goto(c) == nil {
   w = w.Fail()
if w.Goto(c) != nil {
   v.SetFail(w.Goto(c))
} else {
  v.SetFail(root)
```



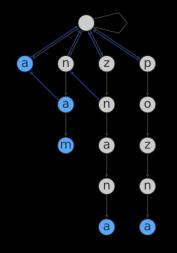
```
// u: root; v: 'z'
if u == root {
  v.SetFail(root)
}
 := u.Fail()
for w != root && w.Goto(c) == nil {
   w = w.Fail()
if w.Goto(c) != nil {
   v.SetFail(w.Goto(c))
} else {
  v.SetFail(root)
```



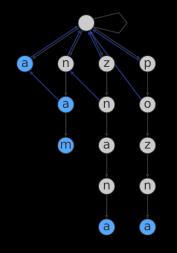
```
// u: root; v: 'p'
if u == root {
  v.SetFail(root)
}
 := u.Fail()
for w != root && w.Goto(c) == nil {
   w = w.Fail()
if w.Goto(c) != nil {
   v.SetFail(w.Goto(c))
} else {
  v.SetFail(root)
```



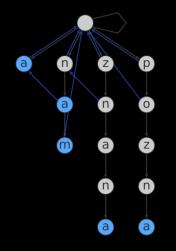
```
// u: 'n'; v: 'a'
if u == root {
   v.SetFail(root)
}
 := u.Fail()
for w != root && w.Goto(c) == nil {
   w = w.Fail()
if w.Goto(c) != nil {
   v.SetFail(w.Goto(c))
} else {
  v.SetFail(root)
```



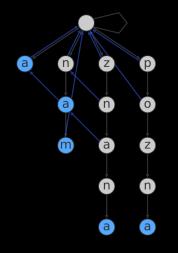
```
// u: 'z'; v: 'n'
if u == root {
   v.SetFail(root)
}
w := u.Fail()
for w != root && w.Goto(c) == nil {
   w = w.Fail()
if w.Goto(c) != nil {
   v.SetFail(w.Goto(c))
} else {
  v.SetFail(root)
```



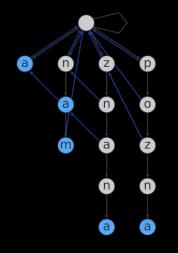
```
// u: 'p'; v: 'o'
if u == root {
   v.SetFail(root)
}
w := u.Fail()
for w != root && w.Goto(c) == nil {
   w = w.Fail()
if w.Goto(c) != nil {
   v.SetFail(w.Goto(c))
} else {
  v.SetFail(root)
```



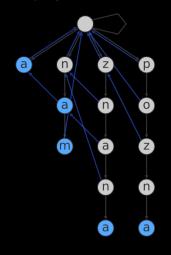
```
// u: 'a'; v: 'm'
if u == root {
   v.SetFail(root)
}
w := u.Fail()
for w != root && w.Goto(c) == nil {
   w = w.Fail()
if w.Goto(c) != nil {
   v.SetFail(w.Goto(c))
} else {
  v.SetFail(root)
```



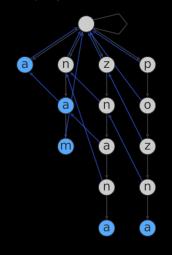
```
// u: 'n'; v: 'a'
if u == root {
   v.SetFail(root)
}
w := u.Fail()
for w != root && w.Goto(c) == nil {
   w = w.Fail()
if w.Goto(c) != nil {
   v.SetFail(w.Goto(c))
} else {
  v.SetFail(root)
```



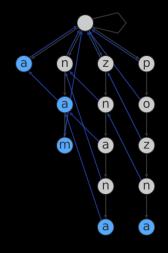
```
// u: 'o'; v: 'z'
if u == root {
   v.SetFail(root)
}
w := u.Fail()
for w != root && w.Goto(c) == nil {
   w = w.Fail()
if w.Goto(c) != nil {
   v.SetFail(w.Goto(c))
} else {
  v.SetFail(root)
```



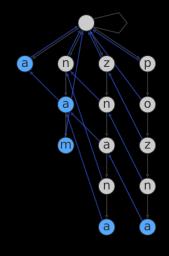
```
// u: 'a'; v: 'n'
if u == root {
   v.SetFail(root)
}
w := u.Fail()
for w != root && w.Goto(c) == nil {
   w = w.Fail()
if w.Goto(c) != nil {
   v.SetFail(w.Goto(c))
} else {
  v.SetFail(root)
```



```
// 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)
```



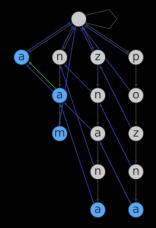
```
// u: 'n'; v: 'a'
if u == root {
   v.SetFail(root)
}
w := u.Fail()
for w != root && w.Goto(c) == nil {
   w = w.Fail()
if w.Goto(c) != nil {
   v.SetFail(w.Goto(c))
} else {
  v.SetFail(root)
```



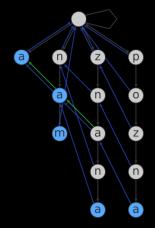
```
// u: 'n'; v: 'a'
if u == root {
   v.SetFail(root)
}
w := u.Fail()
for w != root && w.Goto(c) == nil {
   w = w.Fail()
if w.Goto(c) != nil {
   v.SetFail(w.Goto(c))
} else {
  v.SetFail(root)
```

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

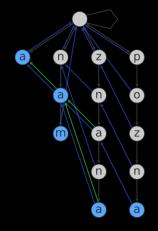
```
w := u.Fail()
for w != nil && !w.IsTerminal() {
    w = w.Fail()
}
u.SetOutput(w)
```



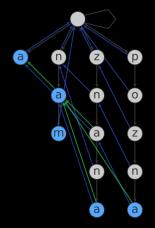
```
// u: (n)'a'
w := u.Fail()
for w != nil && !w.IsTerminal() {
    w = w.Fail()
}
u.SetOutput(w)
```



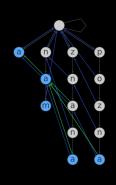
```
// u: (zn)'a'
w := u.Fail()
for w != nil && !w.IsTerminal() {
    w = w.Fail()
}
u.SetOutput(w)
```



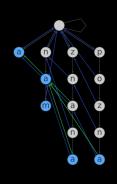
```
// u: (znan)'a'
w := u.Fail()
for w != nil && !w.IsTerminal() {
    w = w.Fail()
}
u.SetOutput(w)
```



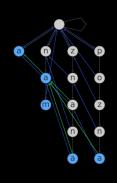
```
// u: (pozn)'a'
w := u.Fail()
for w != nil && !w.IsTerminal() {
    w = w.Fail()
}
u.SetOutput(w)
```



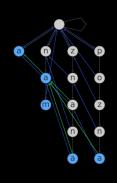
```
// text: "xpoznana"; c == 'x'
for n.Goto(c) == nil {
  n = n.Fail()
n = n.Goto(c)
if n.IsTerminal() {
   output(i - n.Depth() + 1, n.Depth())
}
for o := n.Output(); o != nil; o = o.Output() {
   output(i - o.Depth() + 1, o.Depth())
}
```



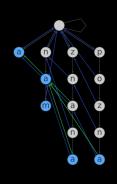
```
// text: "xpoznana"; c == 'p'
for n.Goto(c) == nil {
  n = n.Fail()
n = n.Goto(c)
if n.IsTerminal() {
   output(i - n.Depth() + 1, n.Depth())
}
for o := n.Output(); o != nil; o = o.Output() {
   output(i - o.Depth() + 1, o.Depth())
}
```



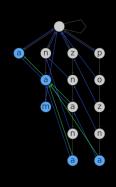
```
// text: "xpoznana"; c == 'o'
for n.Goto(c) == nil {
  n = n.Fail()
n = n.Goto(c)
if n.IsTerminal() {
   output(i - n.Depth() + 1, n.Depth())
}
for o := n.Output(); o != nil; o = o.Output() {
   output(i - o.Depth() + 1, o.Depth())
}
```



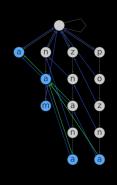
```
// text: "xpoznana"; c == 'z'
for n.Goto(c) == nil {
  n = n.Fail()
n = n.Goto(c)
if n.IsTerminal() {
   output(i - n.Depth() + 1, n.Depth())
}
for o := n.Output(); o != nil; o = o.Output() {
   output(i - o.Depth() + 1, o.Depth())
}
```



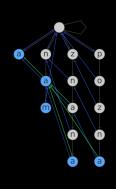
```
// text: "xpoznana"; c == 'n'
for n.Goto(c) == nil {
  n = n.Fail()
n = n.Goto(c)
if n.IsTerminal() {
   output(i - n.Depth() + 1, n.Depth())
}
for o := n.Output(); o != nil; o = o.Output() {
   output(i - o.Depth() + 1, o.Depth())
}
```



```
// 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 <a href="https://tiny.cc/algorytmy-tekstowe">https://tiny.cc/algorytmy-tekstowe</a>

# 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/
```