# Algorytmy tekstowe

## Maciej Wisniewski wtorek 13.15 A

## Laboratorium 2

### Zadanie 4

Boyer-Moore algorithm

Bad characters table

```
def compute_bad_character_table(pattern: str) -> dict:
   if not pattern: return {} # edge case

d = {} # mapa przechowujaca najbardziej na prawo wystapienie znaku w patternie
   n = len(pattern)

for i in range(n-1,-1,-1): # od koncowego elementu
        if pattern[i] not in d: d[pattern[i]] = i # jesli wczesniej(po prawej) nie wystapil to dodajemy go do slownika
        return d
```

#### Good sufix table

```
def compute_good_suffix_table(pattern: str) -> list[int]:

   if not patern: return []
   n = len(pattern)
   shift = [1] * (n + 1) # przygotowanie tablicy szfitów do algorytmu

   if all(c == pattern[0] for c in pattern): # czy wszystkie sa identyczne
        for i in range(1, n + 1):
        if i == 1: shift[i-1] = 1 # jesli na i - 1 shiftujemy o 1
        else: shift[i-1] = i - 1 # niepoprawne wczesniej, szift o i - 1
        shift[n] = n # pelny match, sziftujemy o n

return shift
```

### Booyer Moore pattern match

```
def boyer_moore_pattern_match(text: str, pattern: str) -> list[int]:
   if not pattern or not text: return [] # czy dane sa dobre do obliczen
   bad_char = compute_bad_character_table(pattern) # zliczamy bad_char_table
   good suffix = compute good suffix table(pattern) # zliczamy good suf table
   m = len(pattern)
   n = len(text)
   positions = [] # tablia zwracanych pozycji matchy
   i = 0
   while i \leq n - m:
       j = m - 1
       \mbox{\tt\#} porwnujemy i przesuwamy matcha po kolei w lewo
       while j \ge 0 and pattern[j] == text[i + j]: j = 1
       if j < 0: \# znaleziono match
           positions.append(i)
            i += 1
        else: # nie pasuje na j-tej
            # j - bad_char.get(text[i + j], -1) --> przesuwamy zeby pasowal z niepasującym znakiem tak aby pokrywal
            \mbox{\tt\#} sie z jej ostatnim wystapieniem w paternie
            i += max(1, j - bad_char.get(text[i + j], -1))
            \mbox{\tt\#} teoretycznie mozna to uwzglednia good_sufix ale on nie optymalizuje
            # duzo, testy przechodza bez
    return positions
```