Raport z laboratorium 1

Filip Nikolow

7 marca 2021

1 Cel laboratorium

Celem laboratorium było zapoznanie się z trzema algorytmami wyszukiwania wzorców: algorytmem naiwnym, automatem skończonym oraz algorytmem KMP. W ramach laboratorium dokonałem implementacji powyższych algorytmów i dodałem możliwość pomiaru czasu ich działania.

2 Implementacja

Aby zaimplementować algorytmy naiwny oraz automat skończony posiłkowałem się wiadomościami z wykładu, natomiast informacje na temat algorytmu KMP zaczerpnąłem z Wprowadzenia do Algorytmów Cormena. W załączonych plikach każdy algorytm znajduje się w osobnym module. Każdy z nich na wejściu przyjmuje pewien tekst oraz poszukiwany wzorzec i zwraca listę poprawnych przesunięć. Każdy algorytm posiada także drugą wersję o nazwie [nazwa]_bench.py z zaimplementowanym pomiarem czasu - te algorytmy zwracają słownik posiadający listę przesunięć ('matches'), oraz czasy działania ('times') - osobno czas inicjalizacji struktur i czas wyszukiwania. Pomiarów dokonuje za pomocą funkcji time z modułu time poprzez odczytanie czasu na początku i końcu mierzonego fragmentu kodu a następnie wzięcie różnicy. Poniżej załączam kod podstawowych wersji tych algorytmów bez pomiaru czasu, kod z pomiarem czasu oraz wywołania załączam dla porządku na końcu tego sprawozdania:

2.1 Algorytm naiwny

```
def naive(text, pattern):
        m = len(pattern)
2
3
        n = len(text)
        res = []
4
        for s in range(n - m + 1):
5
             if text[s:s + m] == pattern:
6
                 res.append(s)
        return res
8
9
10
    if __name__ == '__main__':
11
        print(naive("hhhh", "hh"))
12
13
        print(naive("abababab", 'ab'))
```

2.2 Automat skończony

```
def automaton(text, pattern):
        def generate_delta_function():
3
4
            def sigma_function(P):
                k = len(P)
                for i in range(k):
                     if P[i:] == pattern[:k - i]:
                         return k - i
                return 0
10
11
            alphabet_dict = {}
12
            for c in pattern:
13
                alphabet_dict[c] = 0
14
            delta_f = [alphabet_dict.copy() for i in range(m + 1)]
16
17
            for i in range(m + 1):
                for c in alphabet_dict.keys():
19
                     delta_f[i][c] = sigma_function(pattern[:i] + c)
20
            return delta_f
21
22
        m = len(pattern)
23
24
        q = 0 # current state
25
        delta_f = generate_delta_function()
26
        res = []
        for i, c in enumerate(text):
28
            q = delta_f[q].get(c, 0)
29
            if q == m:
30
                res.append(i - m + 1)
31
        return res
32
33
34
    if __name__ == '__main__':
35
        print(automaton("hhhh", "hh"))
36
        print(automaton("abababab", 'ab'))
37
```

2.3 Algorytm KMP

```
def kmp(text, pattern):
2
        def generate_prefix_function():
3
            prefix_function = [0] * m
4
            k = 0
            for q in range(1, m):
                 while k > 0 and pattern[k] != pattern[q]:
                     k = prefix_function[k - 1]
                 if pattern[k] == pattern[q]:
                     k += 1
10
                prefix_function[q] = k
11
            return prefix_function
13
        m = len(pattern)
14
        prefix_function = generate_prefix_function()
16
        res = []
        q = 0
17
        for i, c in enumerate(text):
            while q > 0 and pattern[q] != c:
19
                q = prefix_function[q - 1]
20
            if pattern[q] == c:
21
22
                q += 1
            if q == m:
23
                res.append(i - m + 1)
24
                q = prefix_function[q - 1]
25
        return res
26
27
28
    if __name__ == '__main__':
29
        print(kmp("hhhh", "hh"))
30
        print(kmp("abababab", 'ab'))
31
```

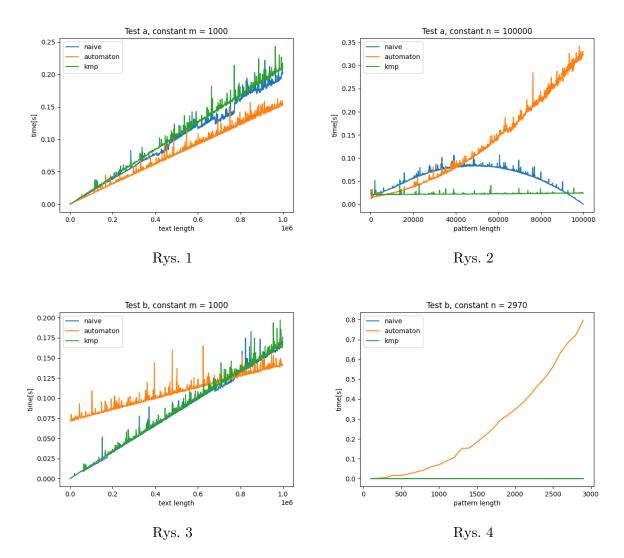
3 Realizacja poleceń

3.1 Testy porównujące szybkość działania algorytmów

Do testów porównawczych wymyśliłem dwa wzorce:

```
a) wzorzec: "a"·m, tekst: "a"·n
b) wzorzec: "a"·(m-1)+"b", tekst: ("a"·(m-2)+"b") * n/(m-1)
```

Dla obu wzorców przeprowadziłem po dwa testy, jeden ze stałym m, drugi ze stałym n. Oto wyniki pomiarów:

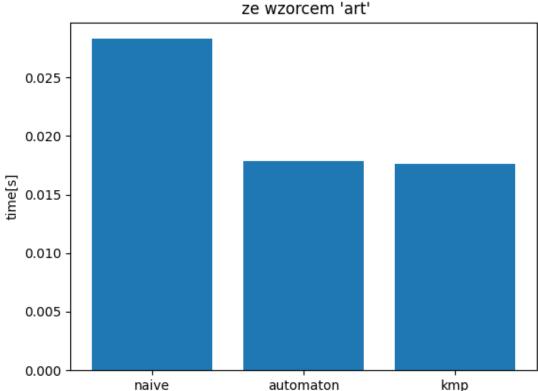


Jak widać na rysunku 1, czas działania każdego z algorytmów rośnie liniowo ze wzrostem długości tesktu. Dla wybranego m = 1000 algorytm naiwny działa zadziwiająco dobrze - najprawdopodobniej jest to kwestia optymalizacji pythona, a konkretniej optymalizacja porównywania dwóch stringów/tablic: z tego co udało mi się znaleźć w sieci, python takie porównanie wykonuje za pomocą memcmp(), która jest znacznie szybsza niż porównanie w pętli w pythonie (w wersji z pomiarem czasu jest zakomentowany kod, który wykonuje porównanie tablic ale w pętli for, czyli rezygnując z usprawnień pythona - taki kod wykonuje się rzędy wielkości wolniej). Na rysunku 2 możemy zauważyć kwadratowy charakter algorytmu naiwnego - maksimum czasu występuje gdy długość wzorca jest równa mniej więcej połowie długości tekstu. Dodatkowo widać, że złożoność implementacji funkcji generującej tablicę przejść automatu nie ma złożoności liniowej względem długości wzorca, chociaż akurat wzorzec o zbiorze liter alfabetu równym jeden jest przypadkiem optymistycznym zaimplementowanej funkcji - wysoką złożoność znacznie lepiej widać na rysunku 3 i 4.

Na podstawie tych testów można wnioskować, że algorytm KMP jest najbardziej stabilny, tzn. działa zawsze w czasie liniowym, algorytm automatu ma najlepszą stałą (mniejsze nachylenie na rysunkach 1 i 3), natomiast algorytm naiwny wcale nie jest taki zły - szczególnie gdy python optymalizuje w nim porównania stringów, podczas gdy pozostałe algorytmy nie mają takich usprawnień, a przynajmniej nie w takim wydaniu. Należy też podkreślić, że automat miałby znacznie lepsze wyniki w zaproponowanych testach, gdyby nie wolna implementacja generowania tablicy przejść - wtedy sensowne byłoby przetestowanie jeszcze czasów wykonania w zależności od ilości różnych znaków we wzorcu, gdyż to jest pesymistyczny przypadek dla automatu.

3.2 Przeszukiwanie ustawy (zad 2 i 3)

Przeszukałem załączoną w poleceniu ustawę za pomocą każdego z algorytmów. Wszystkie zwróciły dokładnie taką samą listę przesunięć znajdując 273 wystąpienia wzorca 'art'. Poniżej załączam porównanie czasów działania algorytmów:



Szybkość działania algorytmów na załączonej ustawie ze wzorcem 'art'

Wyniki nie są szczególnie zaskakujące - algorytm naiwny jest wolniejszy, gdyż często następowało dopasowanie pierwszej litery wzorca ('a'), natomiast KMP jest tak szybki jak automat ponieważ żaden prefix wzorca nie jest jego sufiksem, a więc algorytm nie musi się 'cofać'.

3.3 Pesymistyczny przypadek algorytmu naiwnego (zad 4)

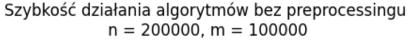
Aby znaleźć tekst i wzorzec dla których algorytm naiwny będzie działać dłużej od automatu i kmp, wystarczy spojrzeć na złozoności obliczeniowe tych algorytmów oraz na rysunek 2:

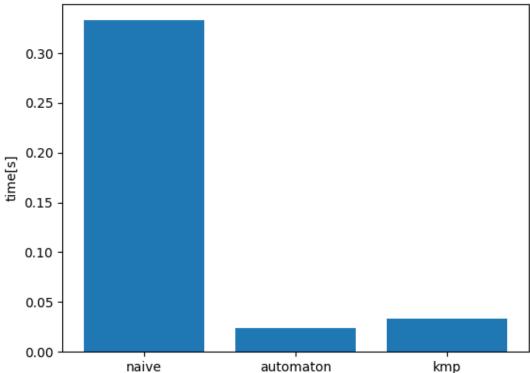
- Naiwny: O((n-m+1)m)
- Automat: $O(n+m\Sigma)$ (zaimplementowana przeze mnie wersja, zgodnie z ustaleniami z laboratorium, ma złożoność $O(n+m^3\Sigma)$)
- KMP: O(m+n)

Przy czym n to długość tekstu, a m - długość wzorca. Pytanie w zadaniu dotyczy jedynie czasu wyszukiwania, z pominięciem czasu preprocessingu, a więc zarówno automat jak i kmp upraszczają swoją złożoność do O(n). Widać więc, że szukamy maksimum wyrażenia (n-m+1)m przy jednocześnie możliwie małym n. Jak widać z rysunku 2 takie maksimum jest dla $n\approx 2\cdot m$. Trzeba więc jedynie zagwarantować, że rzeczywiście algorytm naiwny będzie wykonywał $\sim (n-m+1)m$ porównań (np. dla wzorca 'b' i tekstu 'a'*n algorytm naiwny

wykona jedynie (n-m+1) porównań). Takim przypadkiem jest dokładnie "test a" z sekcji 3.1, gdyż każde przesunięcie jest poprawne i algorytm naiwny zawsze musi przyrównywać cały wzorzec. Sprawdźmy więc następujący przykład:

wzorzec: "a" $\cdot 10^5$, tekst: "a" $\cdot 2^{\cdot 5}$

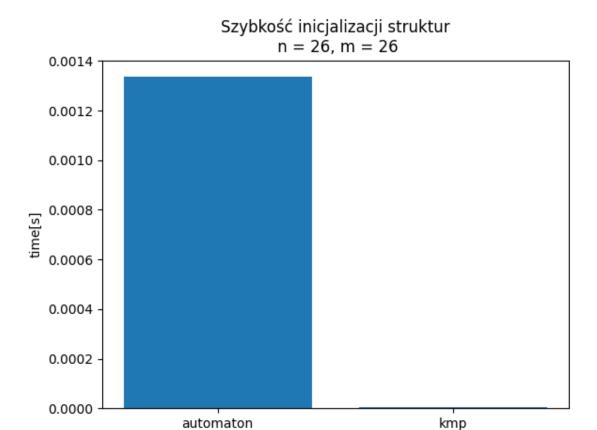




3.4 Pesymistyczny przypadek dla generowania tablicy przejścia automatu skończonego (zad 5)

Jako że złożoność zaimplementowanej funkcji generującej wynosi $O(m^3\Sigma)$, a nie $O(m\Sigma)$, w zasadzie każdy przykład z odpowiednio długim wzorcem i alfabetem przynajmniej dwuliterowym spełni warunek zadania. Jednakże zakładając złożoność generowania funkcji przejścia automatu $O(m\Sigma)$ oraz biorąc złożoność obliczenia funkcji przejścia algorytmu KMP O(m) postępowanie jest jasne: należy wziąć wzorzec w którym każdy znak jest inny. W ten sposób minimalizujemy długość m jednocześnie maksymalizując Σ . Dla porządku poniżej załączam pomiary czasów inicjalizacji struktur dla wzorca złożonego ze wszystkich liter alfabetu angielskiego:

wzorzec: 'qwertyuiopasdfghjklzxcvbnm'



4 Szczegóły techniczne platformy testowej

Wszystkie pomiary czasów zostały przeprowadzone na maszynie wirtualnej Virtual
Box z systemem Ubuntu 20. Używana wersja języka Python to 3.8.5. Użyty procesor to AMD Ryzen 3900X.

5 Kod algorytmów z dodanymi pomiarami czasu

5.1 Algorytm naiwny

```
from time import time
2
4
   def naive(text, pattern):
       t1 = time()
5
       m = len(pattern)
6
       n = len(text)
       res = []
        for s in range(n - m + 1):
9
            if text[s:s + m] == pattern:
                res.append(s)
11
            # # Alternative string comparison without using Python optimizations
12
            # for i in range(m):
                  if text[s + i] != pattern[i]:
14
```

```
15
                       break
            # else:
16
            #
                   res.append(s)
        t2 = time()
        return {'matches': res, 'times': {'init_time': 0.0, 'matching_time': t2 - t1}}
19
20
21
    if __name__ == '__main__':
22
        print(naive("hhhh", "hh"))
23
        print(naive("abababab", 'ab'))
```

5.2 Automat skończony

```
from time import time
2
    def automaton(text, pattern):
4
        def generate_delta_function():
6
            def sigma_function(P):
                k = len(P)
9
                 for i in range(k):
10
                     if P[i:] == pattern[:k - i]:
11
                         return k - i
12
                return 0
13
14
            alphabet_dict = {}
15
            for c in pattern:
16
                 alphabet_dict[c] = 0
17
            delta_f = [alphabet_dict.copy() for i in range(m + 1)]
19
            for i in range(m + 1):
20
                 for c in alphabet_dict.keys():
                     delta_f[i][c] = sigma_function(pattern[:i] + c)
22
23
24
            return delta_f
25
        ti1 = time()
26
        m = len(pattern)
        delta_f = generate_delta_function()
28
        ti2 = time()
29
        tm1 = time()
30
        q = 0 # current state
31
        res = []
32
        for i, c in enumerate(text):
33
            q = delta_f[q].get(c, 0)
34
            if q == m:
35
                 res.append(i - m + 1)
36
37
        tm2 = time()
        return {'matches': res, 'times': {'init_time': ti2 - ti1, 'matching_time': tm2 - tm1}}
```

```
39
40
41    if __name__ == '__main__':
42         print(automaton("hhhh", "hh"))
43         print(automaton("abababab", 'ab'))
```

5.3 Algorytm KMP

```
from time import time
2
    def kmp(text, pattern):
4
5
6
        def generate_prefix_function():
            prefix_function = [0] * m
            k = 0
            for q in range(1, m):
                 while k > 0 and pattern[k] != pattern[q]:
                     k = prefix_function[k - 1]
11
                 if pattern[k] == pattern[q]:
12
                     k += 1
13
                prefix_function[q] = k
14
            return prefix_function
15
16
        ti1 = time()
17
        m = len(pattern)
18
        prefix_function = generate_prefix_function()
19
        ti2 = time()
20
        tm1 = time()
21
        res = []
22
        q = 0
23
        for i, c in enumerate(text):
24
            while q > 0 and pattern[q] != c:
25
                 q = prefix_function[q - 1]
            if pattern[q] == c:
27
                q += 1
28
            if q == m:
                res.append(i - m + 1)
30
                 q = prefix_function[q - 1]
31
        tm2 = time()
        return {'matches': res, 'times': {'init_time': ti2 - ti1, 'matching_time': tm2 - tm1}}
33
34
35
    if __name__ == '__main__':
36
        print(kmp("hhhh", "hh"))
37
        print(kmp("abababab", 'ab'))
```

5.4 Testowanie, generowanie wykresów itp.

```
from naive_bench import naive
    from automaton_bench import automaton
    from kmp_bench import kmp
    import matplotlib.pyplot as plt
    def bench(text, pattern, p=True):
        naive_res = naive(text, pattern)
        automaton_res = automaton(text, pattern)
        kmp_res = kmp(text, pattern)
10
        if naive_res['matches'] != automaton_res['matches'] or automaton_res['matches'] != kmp_res[
11
                'matches']:
12
            print('Matches differ!!!')
13
14
        if p:
            print('Match count:', len(naive_res['matches']))
16
            print('naive:', naive_res['times'])
17
            print('automaton:', automaton_res['times'])
            print('kmp:', kmp_res['times'])
19
        return naive_res, automaton_res, kmp_res
20
21
22
    # Zadanie 1
23
    print('=========Zad1========')
24
    # Test a, constant m
25
    samples = 1000
26
    s = 1000
27
    text = 'a' * s
   pattern = 'a' * s
29
    dnaive, dauto, dkmp = [], [], []
30
    size = []
31
    for i in range(1, samples):
32
        print(i)
33
        n, a, k = bench(text * i, pattern, False)
34
        size.append(i * s)
35
        dnaive.append(sum(n['times'].values()))
36
        dauto.append(sum(a['times'].values()))
37
        dkmp.append(sum(k['times'].values()))
    plt.plot(size, dnaive, label='naive')
39
    plt.plot(size, dauto, label='automaton')
40
    plt.plot(size, dkmp, label='kmp')
   plt.legend(loc="upper left")
42
   plt.xlabel('text length')
43
    plt.ylabel('time[s]')
44
    plt.title('Test a, constant m = ' + str(len(pattern)))
45
   plt.show()
46
    # Test a, constant n
48
    samples = 1000
49
    s = 100
```

```
text = 'a' * s * samples
51
    pattern = 'a' * s
52
     dnaive, dauto, dkmp = [], [], []
53
     size = []
    for i in range(1, samples):
55
         print(i)
56
         n, a, k = bench(text, pattern * i, False)
57
         size.append(i * s)
58
         dnaive.append(sum(n['times'].values()))
59
         dauto.append(sum(a['times'].values()))
         dkmp.append(sum(k['times'].values()))
61
    plt.plot(size, dnaive, label='naive')
62
    plt.plot(size, dauto, label='automaton')
    plt.plot(size, dkmp, label='kmp')
64
    plt.legend(loc="upper left")
65
    plt.xlabel('pattern length')
66
    plt.ylabel('time[s]')
    plt.title('Test a, constant n = ' + str(len(text)))
68
    plt.show()
69
70
    # Test b, constant m
71
    samples = 1000
72
    s = 1000
73
    text = ('a' * (s - 2) + 'b')
74
    pattern = 'a' * (s - 1) + 'b'
75
    dnaive, dauto, dkmp = [], [], []
    size = []
77
    for i in range(1, samples):
78
 79
         print(i)
         n, a, k = bench(text * i, pattern, False)
 80
         size.append(i * s)
81
         dnaive.append(sum(n['times'].values()))
         dauto.append(sum(a['times'].values()))
83
         dkmp.append(sum(k['times'].values()))
84
85
    plt.plot(size, dnaive, label='naive')
    plt.plot(size, dauto, label='automaton')
    plt.plot(size, dkmp, label='kmp')
87
    plt.legend(loc="upper left")
88
    plt.xlabel('text length')
    plt.ylabel('time[s]')
90
    plt.title('Test b, constant m = ' + str(len(pattern)))
91
    plt.show()
93
     # Test b, constant n
94
    samples = 30
    s = 100
96
    text = ('a' * (s - 2) + 'b') * samples
97
    pattern = 'a' * (s - 1) + 'b'
    dnaive, dauto, dkmp = [], [], []
99
    size = []
100
101
    for i in range(1, samples):
         print(i)
102
         n, a, k = bench(text, pattern * i, False)
103
```

```
size.append(i * s)
104
        dnaive.append(sum(n['times'].values()))
105
        dauto.append(sum(a['times'].values()))
106
        dkmp.append(sum(k['times'].values()))
107
    plt.plot(size, dnaive, label='naive')
108
    plt.plot(size, dauto, label='automaton')
109
    plt.plot(size, dkmp, label='kmp')
    plt.legend(loc="upper left")
111
    plt.xlabel('pattern length')
112
    plt.ylabel('time[s]')
    plt.title('Test b, constant n = ' + str(len(text)))
114
115
    plt.show()
116
    # Zadanie 2,3
117
    print('========Zad2,3========')
118
    with open("ustawa.txt") as f:
119
        text = f.read()
120
        pattern = 'art'
121
        n, a, k = bench(text, pattern)
122
        print('n,a,k')
123
        plt.bar(['naive', 'automaton', 'kmp'],
124
                 [sum(n['times'].values()),
125
                 sum(a['times'].values()),
126
                 sum(k['times'].values())])
127
        plt.ylabel('time[s]')
128
        plt.title('Szybkość działania algorytmów na załączonej ustawie\n ze wzorcem \'art\'')
129
        plt.show()
130
131
132
    # Zadanie 4
    print('========')
133
    pattern = "a" * 1000000
134
    text = pattern * 2
135
    n, a, k = bench(text, pattern)
136
    plt.bar(
137
         ['naive', 'automaton', 'kmp'],
138
         [n['times']['matching_time'], a['times']['matching_time'], k['times']['matching_time']])
139
    plt.ylabel('time[s]')
140
    plt.title('Szybkość działania algorytmów bez preprocessingu\n n = ' + str(len(text)) +
141
               ', m = ' + str(len(pattern)))
142
143
    plt.show()
144
    # Zadanie 5
145
    print('=========Zad5========')
146
    pattern = 'qwertyuiopasdfghjklzxcvbnm'
147
    text = pattern
148
    n, a, k = bench(text, pattern)
149
    plt.bar(['automaton', 'kmp'], [a['times']['init_time'], k['times']['init_time']])
150
    plt.ylabel('time[s]')
    plt.title('Szybkość inicjalizacji struktur\n n = ' + str(len(text)) + ', m = ' +
152
               str(len(pattern)))
153
154
    plt.show()
```