



Министерство науки и высшего образования Российской Федерации  
Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение  
высшего образования  
«Московский государственный технический университет имени  
Н.Э. Баумана  
(национальный исследовательский университет)»  
(МГТУ им. Н.Э. Баумана)

---

ФАКУЛЬТЕТ «Информатика и системы управления»

КАФЕДРА «Программное обеспечение ЭВМ и информационные технологии»

## Отчёт по лабораторной работе №7 по дисциплине "Анализ алгоритмов"

Тема Поиск в словаре

Студент Варламова Е. А.

Группа ИУ7-51Б

Преподаватели Волкова Л.Л.

Москва — 2021 г.

# Оглавление

<b>Введение</b>	<b>3</b>
<b>1 Аналитическая часть</b>	<b>4</b>
1.1 Линейный поиск . . . . .	4
1.2 Двоичный поиск . . . . .	4
1.3 Поиск по сегментам . . . . .	5
1.4 Описание словаря . . . . .	5
<b>2 Конструкторская часть</b>	<b>6</b>
2.1 Разработка алгоритмов . . . . .	6
<b>3 Технологическая часть</b>	<b>9</b>
3.1 Средства реализации . . . . .	9
3.2 Реализация алгоритмов . . . . .	9
3.3 Тестовые данные . . . . .	10
<b>4 Исследовательская часть</b>	<b>11</b>
4.1 Анализ алгоритмов по количеству сравнений . . . . .	11
Вывод . . . . .	20
<b>Заключение</b>	<b>21</b>
<b>Литература</b>	<b>22</b>

# Введение

Словарь – структура данных, построенная на основе пар значений. Первое значение пары – ключ для идентификации элементов, второе – собственно сам хранимый элемент. Например, в телефонном справочнике номеру телефона соответствует фамилия абонента. Задача поиска в слове является очень актуальной в современных системах, так как чаще всего идентификатор не может быть представлен индексом (то есть числовым значением).

## Цель лабораторной работы

Целью данной лабораторной работы является разработка эффективного алгоритма поиска в словаре.

## Задачи лабораторной работы

В рамках выполнения работы необходимо решить следующие задачи:

- реализовать три алгоритма поиска в словаре: линейный, двоичный, по сегментам;
- оценить трудоёмкости алгоритмов в лучшем случае, худшем случае и в среднем;
- провести анализ алгоритмов по количеству сравнений.

# 1 | Аналитическая часть

В данном разделе представлены теоретические сведения о рассматриваемых алгоритмах.

## 1.1 Линейный поиск

Алгоритм линейного поиска заключается в проходе по словарю, до того момента, пока не будет найден искомый ключ. В рассматриваемом алгоритме возможно  $N + 1$  случаев расположения ключа: ключ является  $i$ -ым элементом словаря либо его нет в словаре в принципе.

Лучший случай (трудоемкость  $O(1)$ ): ключ расположен в самом начале словаря и найден за одно сравнение). Худший случай (трудоемкость  $O(N)$ ): ключ расположен в самом конце словаря либо ключ не находится в словаре. Средний случай:  $O(N/2) = O(N)$ .

## 1.2 Двоичный поиск

Данный алгоритм подходит только для заранее упорядоченного словаря.

Процесс двоичного поиска можно описать следующим образом:

- получить значение находящееся в середине словаря и сравнить его с ключом;
- в случае, если ключ меньше данного значения, продолжить поиск в младшей части словаря, в обратном случае – в старшей части словаря;
- на новом интервале снова получить значение из середины этого интервала и сравнить с ключом.
- поиск продолжать до тех пор, пока не будет найден искомый ключ, или интервал поиска не окажется пустым.

Обход словаря данным алгоритм можно представить в виде дерева, поэтому трудоемкость в худшем случае и в среднем составит  $\log_2 N$ . Трудоемкость в лучшем случае:  $O(1)$  (элемент сразу оказался средним). Можно сделать вывод, что алгоритм двоичного поиска работает значительно быстрее, чем алгоритм линейного поиска, однако при этом он требует предварительной обработки данных (сортировки).

## 1.3 Поиск по сегментам

Данный алгоритм также требует предварительной обработки данных, а именно:

- упорядочить словарь;
- разбить словарь на сегменты.

Словарь разбивается на сегменты по какому-либо признаку и сортируется по частоте. Например, если ключ является строкой, то можно сделать разбиение по первой букве в ключе. Если ключ является целым числом, можно провести разбиение по остатку от деления ключа на некоторое число  $K$ .

После выполнения разбиения, нужно определить к какому сегменту относится искомый ключ и провести на этом сегменте двоичный поиск.

Таким образом, так же, как и алгоритм двоичного поиска, поиск по сегментам требует предварительной обработки данных.

Трудоёмкость поиска по сегментам складывается из двух величин: трудоёмкости линейного поиска сегмента и бинарного поиска внутри сегмента.

## 1.4 Описание словаря

Словарь представляет собой массив пар (название фильма, год выпуска). Информация взята с портала министерства культуры РФ [1].

## Вывод

В данном разделе были рассмотрены особенности алгоритмов поиска в словаре. Кроме того, были приведены трудоёмкости каждого из алгоритмов.

## 2 | Конструкторская часть

В данном разделе представлены схемы рассматриваемых алгоритмов.

### 2.1 Разработка алгоритмов

На рисунках 2.1, 2.2 и 2.3 приведены схемы алгоритмов поиска в словаре. На рисунке 2.4 приведён алгоритм сегментирования для поиска по сегментам.

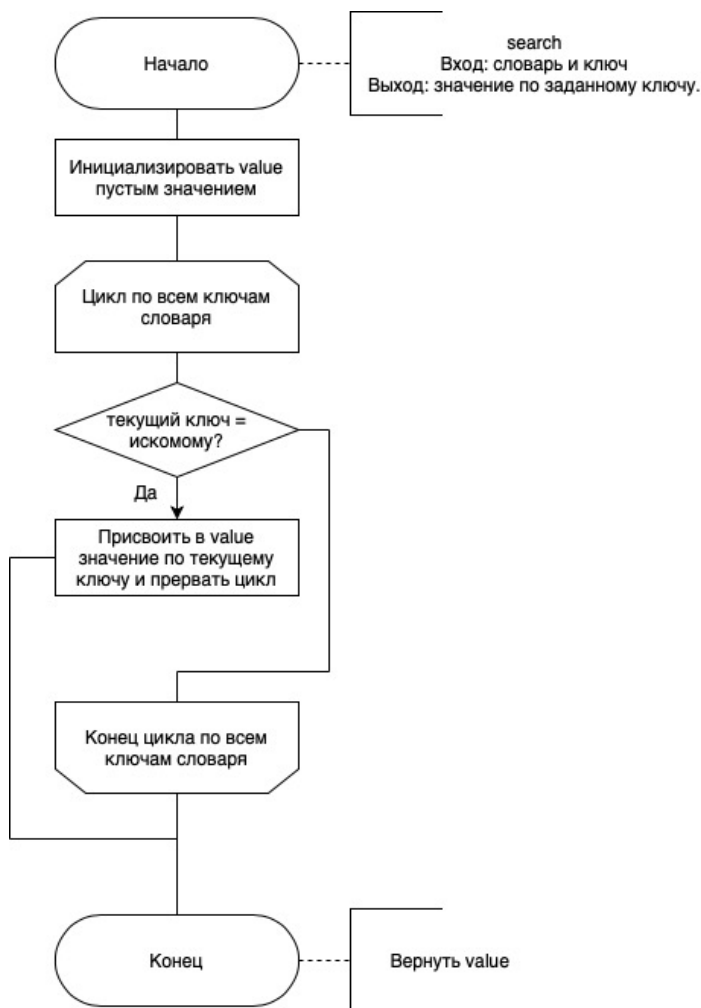


Рис. 2.1: Схема алгоритма полного перебора.

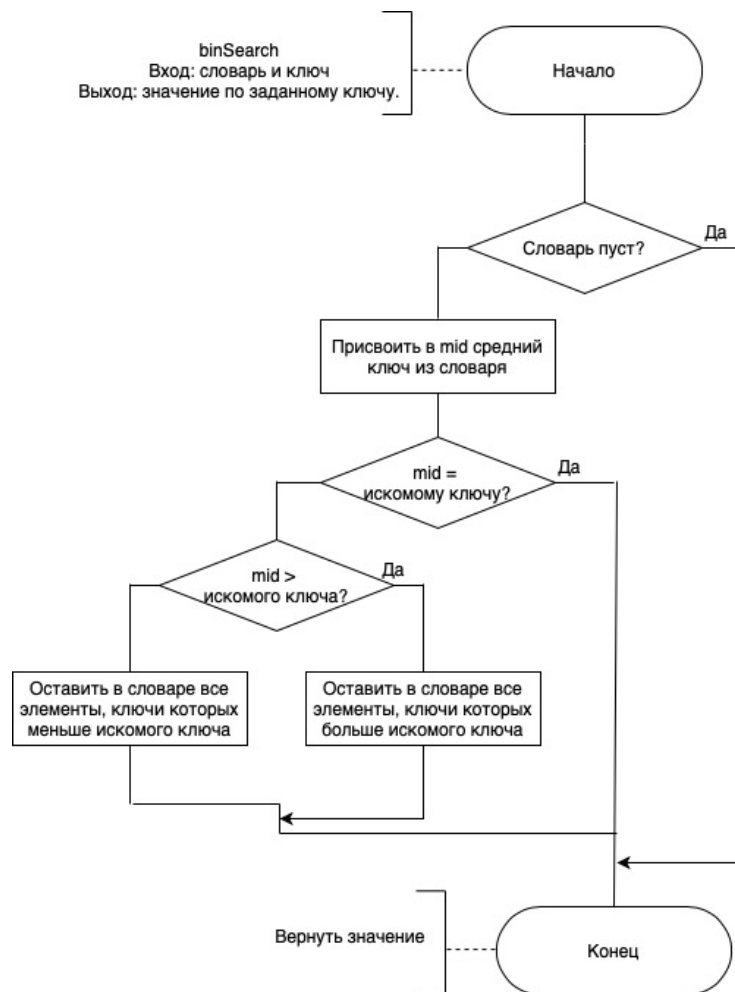


Рис. 2.2: Схема алгоритма двоичного поиска.

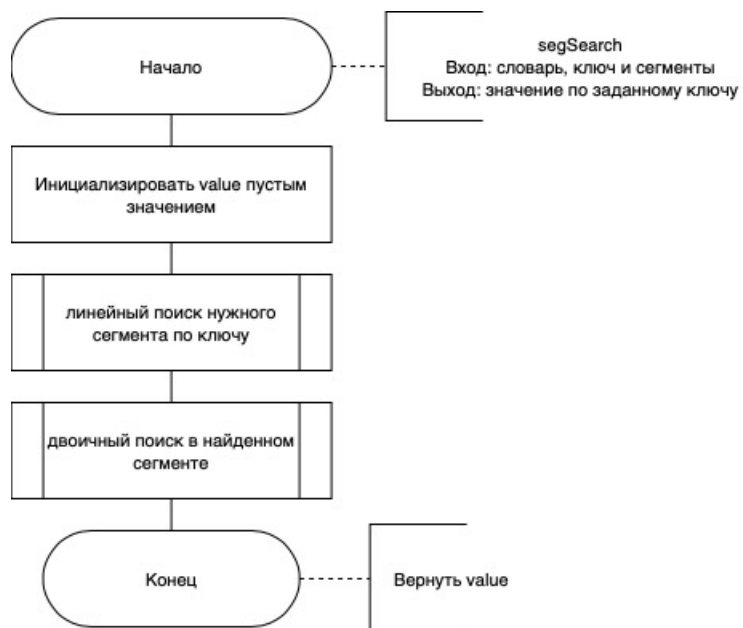


Рис. 2.3: Схема алгоритма поиска по сегментам.

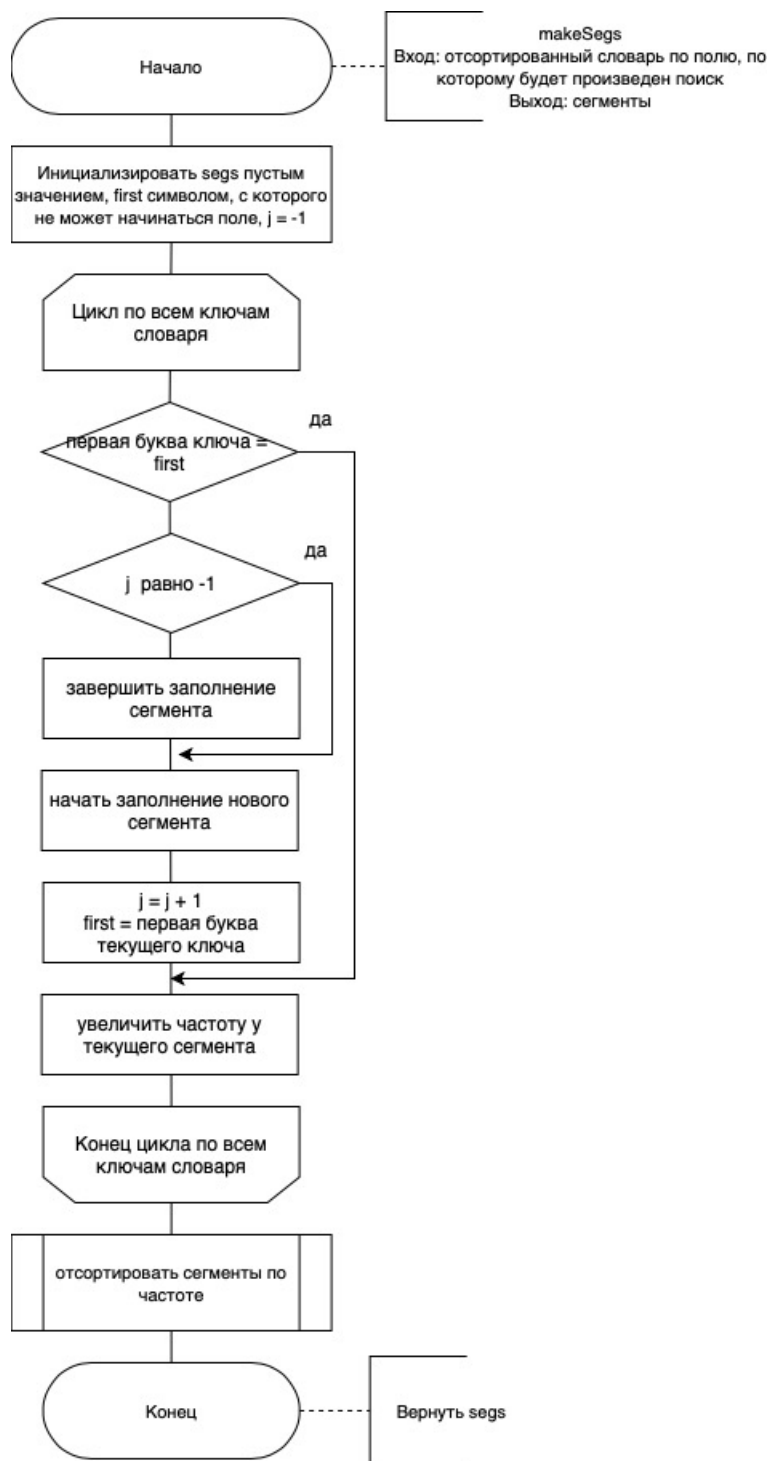


Рис. 2.4: Схема алгоритма сегментирования.

## Вывод

На основе теоретических данных, полученных из аналитического раздела, были построены схемы алгоритмов поиска в словаре.



## 3 | Технологическая часть

В данном разделе приведены средства реализации и листинги кода.

### 3.1 Средства реализации

Для реализации ПО я выбрал язык программирования Python. Данный выбор обусловлен тем, что язык обладает мощными инструментами работы со списками и строками, которые облегчают написание программ. Кроме того, существует множество библиотек для Python [2], в том числе, работа с json [3], matplotlib [4], numpy [5].

### 3.2 Реализация алгоритмов

В листингах 3.1, 3.2 и 3.3 представлены листинги алгоритмов поиска в словаре.

Листинг 3.1: Алгоритм линейного поиска

```
1 def search(d, key, comp):
2     for i in range(len(d)):
3         if comp(d[i], key) == 0:
4             return d[i], i + 1
5     return "not found", len(d)
```

Листинг 3.2: Алгоритм двоичного поиска

```
1 def binSearch(d, key, comp, lo, hi):
2     cmp = 0
3     while lo < hi:
4         cmp += 1
5         mid = (lo+hi)//2
6         midval = d[mid]
7         if comp(midval, key) < 0:
8             lo = mid+1
9             cmp += 1
10        elif comp(midval, key) > 0:
11            hi = mid
12            cmp += 2
13        else:
14            cmp += 2
15            return d[mid], cmp
16    return "not found", cmp
```

### Листинг 3.3: Алгоритм поиска по сегментам

```

1 def make_segments(d):
2     segments = []
3     first = '\n'
4     j = -1
5     d.sort(key = lambda f: f.name)
6     for i in range (len(d)):
7         if d[i].name[0] != first:
8             if j != -1:
9                 segments[j].end = i - 1
10
11                 segments.append(Segment(d[i].name[0], i, -1, 1))
12                 j += 1
13                 first = d[i].name[0]
14         else:
15             segments[j].freq += 1
16     segments.sort(key = lambda s: s.freq, reverse = True)
17     return segments
18
19 def segSearch(d, segments, key, comp):
20     t = search(segments, key.lower()[0], segComp)
21     tmp = binSearch(d, key, comp, t[0].beg, t[0].end + 1)
22     return tmp[0], t[1] + tmp[1]

```

## 3.3 Тестовые данные

В таблице 3.1 приведены тестовые данные, где ЛП – линейный поиск, ДП – двоичный поиск, СП - поиск по сегментам. Все тесты были пройдены успешно.

Таблица 3.1: Таблица тестовых данных алгоритмов поиска в словаре.

Входные данные	Ожидаемый результат	ЛП	ДП	СП
азартные игры	1999	1999	1999	1999
супервычислитель	2013	2013	2013	2013
куприн	2013	2013	2013	2013
музыка	Нет ключа	Нет ключа	Нет ключа	Нет ключа

## Вывод

В данном разделе была разработаны и протестированны алгоритмы поиска в словаре. Кроме того, было показано, что алгоритмы двоичного поиска и алгоритм поиска по сегментам требуют предварительный обработки данных (сортировки и разбиение на сегменты соответственно), в отличие от алгоритма линейного поиска.

## 4 | Исследовательская часть

В данном разделе приведен анализ характеристик разработанного ПО.

### 4.1 Анализ алгоритмов по количеству сравнений

На рисунках 4.1, 4.2 и 4.3 приведены графики линейного, бинарного поиска и поиска по сегментам по количеству сравнений. В таблице 4.1 приведено соответствие индексов названиям фильмов.

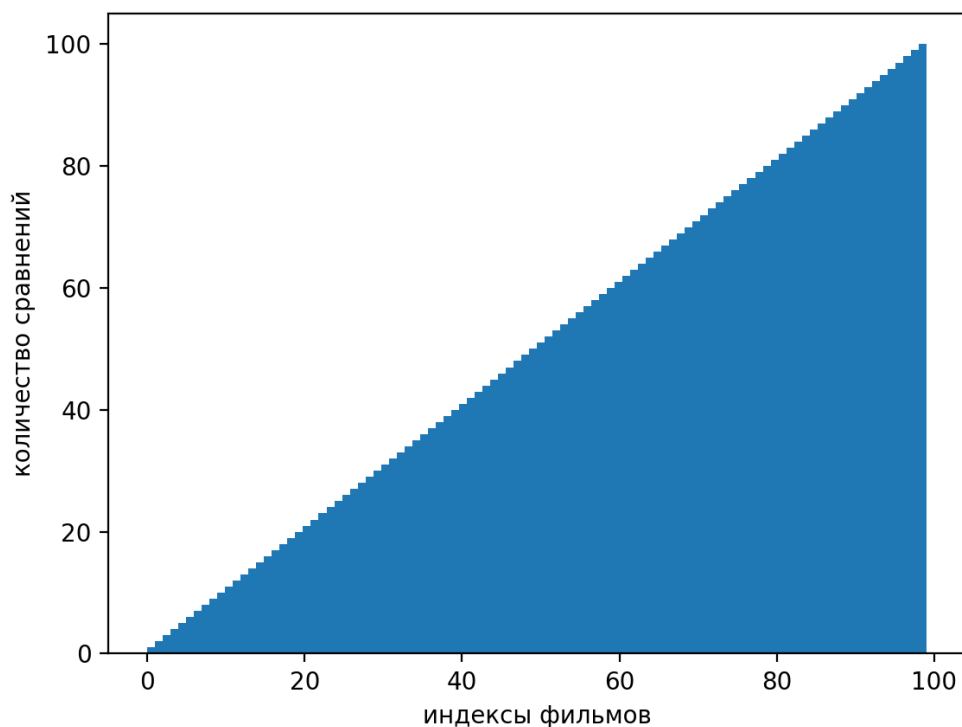


Рис. 4.1: График алгоритма линейного поиска.

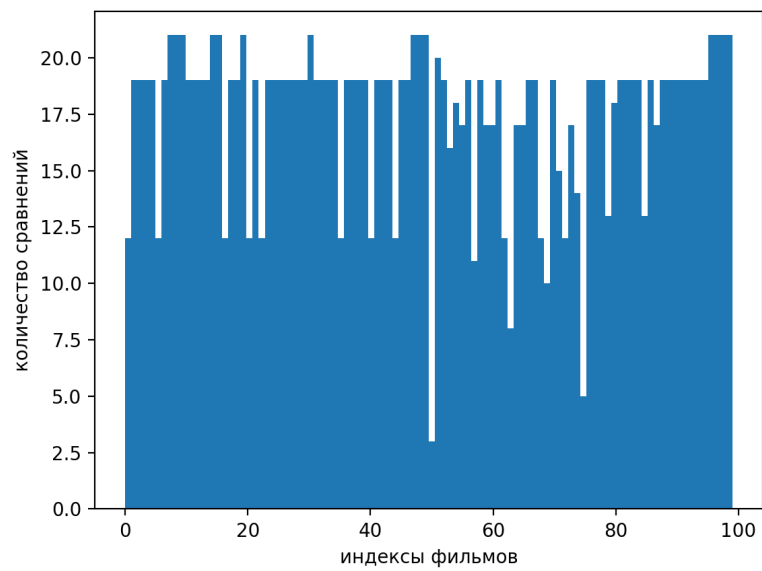


Рис. 4.2: График алгоритма бинарного поиска.

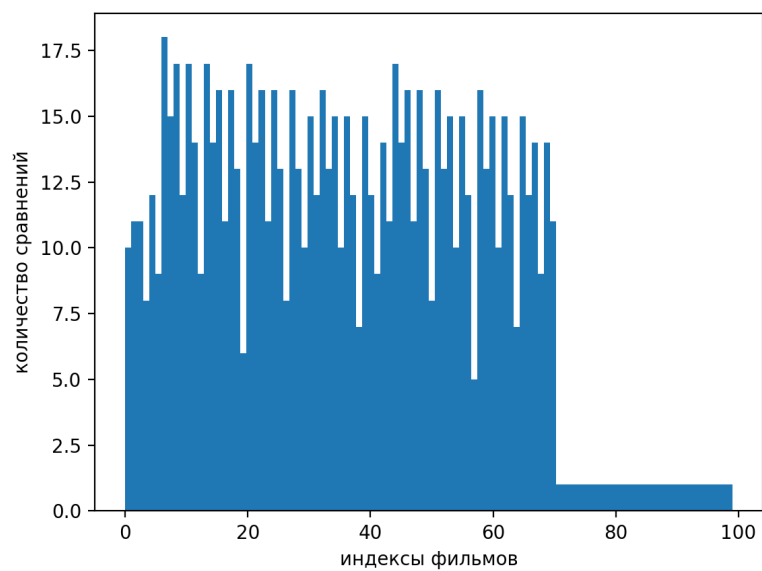


Рис. 4.3: График алгоритма поиска по сегментам.

На рисунках 4.4, 4.5 и 4.6 приведена та же информация, отсортированная по количеству сравнений. В таблице 4.2 приведено соответствие индексов названиям фильмов.

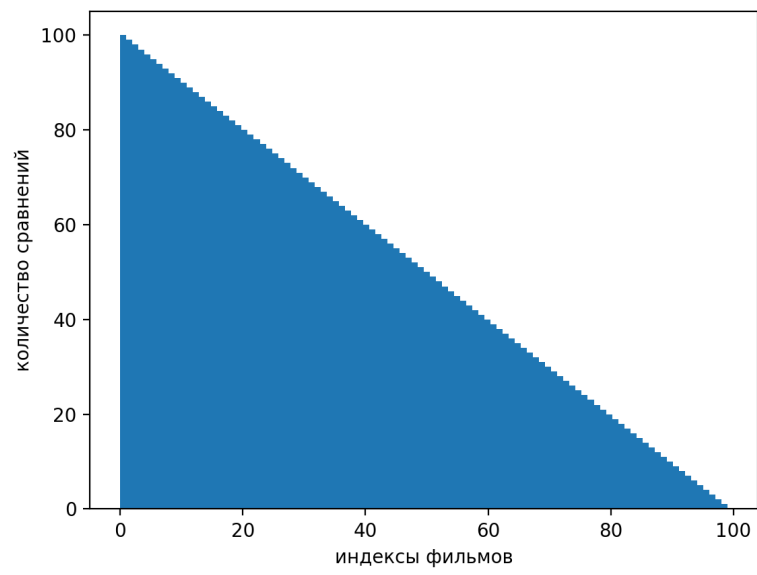


Рис. 4.4: График алгоритма линейного поиска.

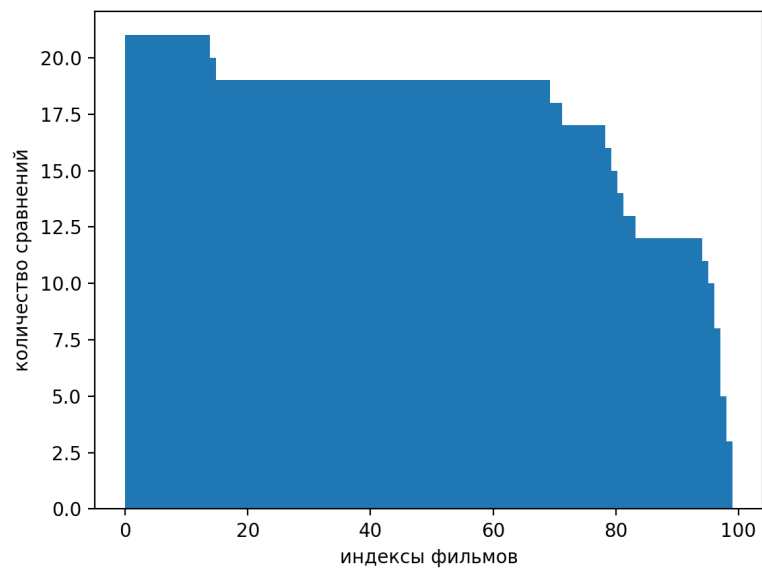


Рис. 4.5: График алгоритма бинарного поиска.

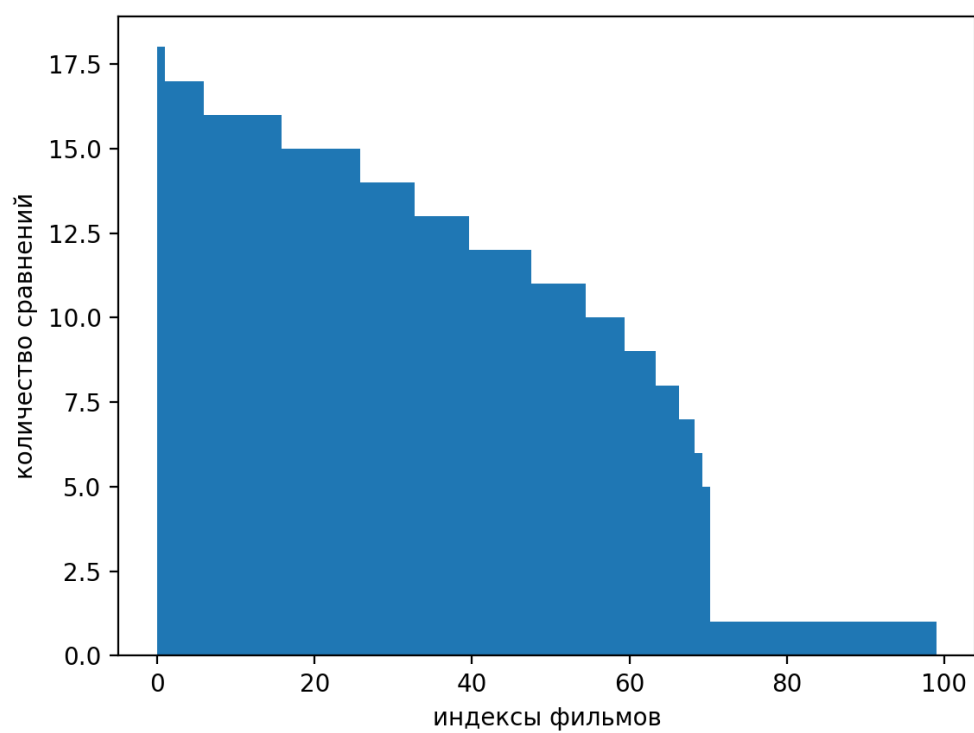


Рис. 4.6: График алгоритма поиска по сегментам.

Таблица 4.1: Соответствие индексов названиям фильмов (№1)

индекс	название фильма
0	почти знаменит
1	открытое окно.
2	открытый простор
3	особо важное задание
4	особо опасен
5	поющее звенящее деревце
6	остановился поезд
7	любовь и голуби
8	любовь и сигареты
9	маленькая черная книжка
10	от заката до рассвета
11	отпетые мошенники.
12	отпуск без конца
13	отпуск за свой счет
14	маньчжурский вариант
15	марафонец
16	превосходство борна /по одноименной новелле роберта ладлэма/
17	ответный ход
18	отдаленные последствия
19	малышка на миллион
20	преданный садовник
21	отель /по мотивам пьесы джона уэбстера/
22	председатель
23	осенний марафон
24	осенняя соната
25	осень
26	неподдающиеся
27	неподсуден
28	осмозис джонс
29	невиновный
30	малена.
31	нежная кожа
32	незабываемый 1919-й год
33	незаконченная жизнь
34	незванные.
35	приготовьте ваши носовые платки
36	операция "ы" и другие приключения шурика
37	неизвестные страницы из жизни разведчика
38	неисправимый лгун
39	определитель
40	призрак замка моррисвиль
41	неприкасаемые
42	непристойное предложение /по произведению джека энджелхарда/

43	неразгаданное
44	приключения голубого рыцаря
45	орел приземлился /по роману джека хиггинса/
46	оружейный барон
47	мастера ужаса 2. дитя демона
48	мастера ужаса 2. звуки
49	мастера ужаса 2. право на смерть
50	мастера ужаса 2. семья
51	мастера ужаса 2. слово на букву "в"
52	очень дикие штучки
53	пираты тихого океана
54	парижские тайны.
55	патруль времени
56	охота
57	охота за красным октябрём /по роману тома клэнси/
58	папаши.
59	пикник у висячей скалы
60	петля ориона
61	отставной козы барабанщик
62	плохие парни
63	паршивая овца
64	песни родной стороны
65	пиноккио
66	отсчет утопленников
67	охота на зверя
68	плюмбум, или опасная игра
69	первое свидание
70	охота на лис.
71	пиноккио /по повести карло коллоди "приключения пиноккио"/.
72	пиноккио 3000
73	перелом
74	питер пэн.
75	пленники небес /по книге джеймса ли бэрка/
76	мишка-мохнатик (мультипликационный сериал)
77	мисс поттер
78	микки: однажды под рождество
79	план игры
80	парк юрского периода
81	миссис хендерсон представляет
82	муза
83	молодой мастер
84	меч в камне
85	планета ка-пэкс /по мотивам романа джин бруэр/
86	мистер 3000
87	персона
88	молчание



89	молчи в тряпочку
90	молчун.
91	миротворец
92	мужики!..
93	мечтатель
94	мой принц
95	мертвец
96	аладдин
97	1000 мест, которые стоит посетить. австралия
98	200 сигарет
99	автомобиль, скрипка и собака клякса

Таблица 4.2: Соответствие индексов названиям фильмов (№2)

индекс	название фильма
0	ответный ход
1	отдаленные последствия
2	малышка на миллион
3	преданный садовник
4	отель /по мотивам пьесы джона уэбстера/
5	председатель
6	осенний марафон
7	осенняя соната
8	осень
9	неподдающиеся
10	неподсуден
11	осмозис джонс
12	невиновный
13	малена.
14	нежная кожа
15	незабываемый 1919-й год
16	незаконченная жизнь
17	незванные.
18	приготовьте ваши носовые платки
19	операция "ы" и другие приключения шурика
20	неизвестные страницы из жизни разведчика
21	неисправимый лгун
22	определитель
23	призрак замка моррисвиль
24	неприкасаемые
25	непристойное предложение /по произведению джека энджелхарда/
26	неразгаданное
27	приключения голубого рыцаря
28	орел приземлился /по роману джека хиггинса/
29	оружейный барон
30	мастера ужаса 2. дитя демона
31	мастера ужаса 2. звуки
32	мастера ужаса 2. право на смерть
33	мастера ужаса 2. семья
34	мастера ужаса 2. слово на букву "в"
35	очень дикие штучки
36	пираты тихого океана
37	парижские тайны.
38	патруль времени
39	охота
40	охота за красным октябрём /по роману тома клэнси/
41	папаши.
42	пикник у висячей скалы

43	петля ориона
44	отставной козы барабанщик
45	плохие парни
46	паршивая овца
47	песни родной стороны
48	пиноккио
49	отсчет утопленников
50	охота на зверя
51	плюмбум, или опасная игра
52	первое свидание
53	охота на лис.
54	пиноккио /по повести карло коллоди "приключения пиноккио"/.
55	пиноккио 3000
56	перелом
57	питер пэн.
58	пленники небес /по книге джеймса ли бэрка/
59	мишка-мохнатик (мультипликационный сериал)
60	мисс поттер
61	микки: однажды под рождество
62	план игры
63	парк юрского периода
64	миссис хендерсон представляет
65	муза
66	молодой мастер
67	меч в камне
68	планета ка-пэкс /по мотивам романа джин бруэр/
69	мистер 3000
70	персона
71	молчание
72	молчи в тряпочку
73	молчун.
74	миротворец
75	мужики!..
76	мечтатель
77	мой принц
78	мертвец
79	аладдин
80	1000 мест, которые стоит посетить. австралия
81	200 сигарет
82	автомобиль, скрипка и собака клякса
83	алекс и эмма
84	101 далматинец
85	мой лучший любовник
86	меморандум квиллера /по роману адама холла/
87	мемуары гейши (по роману артура голдена)
88	август раш

89	акробат на северном полюсе
90	15 минут славы
91	балто 2: в поисках волка
92	балто 3: крылья перемен
93	безумно влюбленный
94	аткинс
95	адъютант его превосходительства
96	без свидетелей
97	без солнца
98	8 мм
99	88 минут

## Вывод

В результате проведения анализа по количеству сравнений было выяснено, что алгоритм поиска по сегментам использует меньше сравнений, чем бинарный и линейный.

# Заключение

В рамках данной лабораторной работы лабораторной работы была достигнута её цель: разработан эффективный алгоритм поиска в словаре. Также выполнены следующие задачи:

- реализованы три алгоритма поиска в словаре: линейный, двоичный, по сегментам;
- были оценены трудоёмкости алгоритмов в лучшем случае, худшем случае и в среднем;
- проведён анализ алгоритмов по количеству сравнений.

В результате проведения анализа по количеству сравнений было выяснено, что алгоритм поиска по сегментам использует меньше сравнений, чем бинарный и линейный. При этом стоит отметить, что и алгоритм двоичного поиска, и алгоритм поиска по сегментам требуют предварительной обработки данных (сортировки и разбиение на сегменты соответственно), в отличие от алгоритма линейного поиска. Но именно это позволяет стать этим алгоритмам намного эффективнее в сравнении с алгоритмом линейного поиска.

# Литература

1. Данные [Электронный ресурс]. Режим доступа: <https://opendata.mkrf.ru/opendata>. Дата обращения: 10.12.2021.
2. Документация по языку программирования Python [Электронный ресурс]. Режим доступа: <https://docs.python.org/3/index.html>. Дата обращения: 10.12.2021.
3. Документация по json [Электронный ресурс]. Режим доступа: <https://www.json.org/json-en.html>. Дата обращения: 10.12.2021.
4. Документация по matplotlib [Электронный ресурс]. Режим доступа: <https://matplotlib.org>. Дата обращения: 10.12.2021.
5. Документация по numpy [Электронный ресурс]. Режим доступа: <https://numpy.org>. Дата обращения: 10.12.2021.