

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

Название: _	Поиск слов по словарю		
Дисциплина:	Анализ алгоритмов		
Студент	ИУ7-55Б		М.А. Козлов
	(Группа)	(Подпись, дата)	(И.О. Фамилия)
_			
Преподователь			Л.Л. Волкова
		(Подпись, дата)	(И.О. Фамилия)

Содержание

Вве	едение		3
1	Анали	тический раздел	4
	1.1	Алгоритм полного перебора	4
	1.2	Алгоритм двоичного поиска	4
	1.3	Алгоритм поиска по сегментам	4
2	Конст	укторский раздел	5
	2.1	Разработка алгоритмов	5
	2.2	Требования к функциональности ПО	5
	2.3	Тестирование	7
3	Техно	логический раздел	8
	3.1	Средства реализации	8
	3.2	Листинг программы	8
	3.3	Тестирование	11
4	Экспер	риментальный раздел	12
	4.1	Сравнительный анализ на основе замеров времени работы алгоритмов	12
	4.2	Статистический анализ замеров	12
	4.3	Вывод	12
Зак	лючен	ие	18
Ст	TOOK IN		10

Введение

Словарь — книга или любой другой источник, информация в котором упорядочена с помощью разбивки на небольшие статьи, отсортированные по названию или тематике. Различают энциклопедические и лингвистические словари. С развитием компьютерной техники всё большее распространение получают электронные словари и онлайн-словари. Первым русским словарём принято считать Азбуковник, помещённый в списке Кормчей книги 1282 года и содержащий 174 слова. Задача состоит в поиске слов из словаря в случайных данных любого размера(напр. в файле). Поскольку словарь меняется редко, то можно его подготовить (напр. отсортировать, создать дерево итд). Это зависит от алгоритма поиска, который будет использован.

Целью данной лабораторной работы является реализация алгоритмов поиска слов в словаре и исследование их трудоемкости.

Задачи данной лабораторной работы:

- 1) описать алгоритм полного перебора;
- 2) описать алгоритм двоичного поиска;
- 3) описать алгоритм поиска слов по сегментам;
- 4) реализовать 3 алгоритма поиска по словарю;
- 5) провести замеры времени работы алгоритмов.

1 Аналитический раздел

В данном разделе будут рассмотрены алгоритмы поиска слов в слове.

1.1 Алгоритм полного перебора

Алгоритм полного перебора — это алгоритм разрешения математических задач, который можно отнести к классу способов нахождения решения рассмотрением всех возможных вариантов. Полный перебор (или метод «грубой силы», англ. brute force) — метод решения математических задач. Относится к классу методов поиска решения исчерпыванием всевозможных вариантов. Сложность полного перебора зависит от количества всех возможных решений задачи. Если пространство решений очень велико, то полный перебор может не дать результатов в течение нескольких лет или даже столетий.

В данном случае следует перебирать слова в словаре, пока не встретится нужное слово, следовательно, время работы оценивается как O(n).

1.2 Алгоритм двоичного поиска

Целочисленный двоичный поиск (бинарный поиск) (англ. binary search) – алгоритм поиска объекта по заданному признаку в множестве объектов, упорядоченных по тому же самому признаку, работающий за логарифмическое время.

Принцип двоичный поиска заключается в том, что на каждом шаге множество объектов делится на две части и в работе остаётся та часть множества, где может находится искомый объект. В зависимости от постановки задачи, процесс может остановливается, когда получен первый или же последний индекс вхождения элемента. Последнее условие – это левосторонний-правосторонний двоичный поиск.

1.3 Алгоритм поиска по сегментам

Суть данного алгоритма заключается в том, что необходимо разбить словарь на сегменты. Каждый сегмент определяет первую букву слов, которые находятся в нем. Для того, чтобы найти слово в таком словаре необходимо определить сегмент, где может находиться слово, а после произвести поиск в данном сегменте.

2 Констукторский раздел

В данном разделе будут рассмотрены схемы алгоритмов, требования к функциональности ПО, и опредены способы тестирования.

2.1 Разработка алгоритмов

Ниже будут представлены схемы алгоритмов поиска:

- 1) алгоритм поиска полным перебором (рисунок 2.1);
- 2) алгоритм двоичного поиска (рисунок 2.2);
- 3) алгоритм поиска по сегментам (рисунок 2.3).

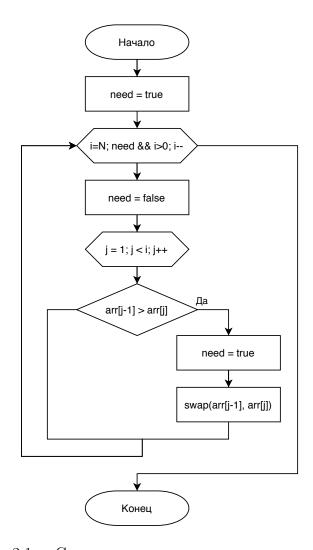


Рисунок 2.1 — Схема алгоритма поиска полным перебором

2.2 Требования к функциональности ПО

В данной работе требуется обеспечить следующую минимальную функциональность консольного приложения:

1) загрузка словаря из текстового файла;

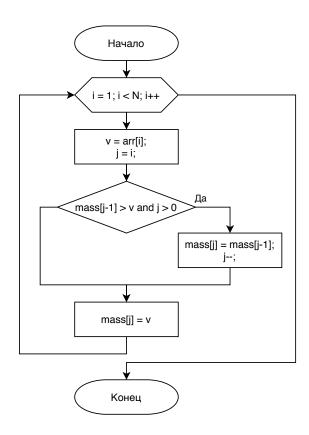


Рисунок 2.2 — Схема алгоритма двоичного поиска

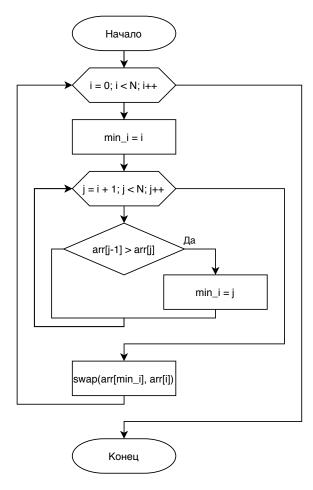


Рисунок 2.3 — Схема алгоритма поиска по сегментам

2) вывод замеров времени работы каждого из алгоритмов в текстовый файл.

2.3 Тестирование

Тестирование ПО будет проводиться методом чёрного ящика. Необходимо проверить работу системы на случаях, когда словарь является пустым, содержит один и более элементов.

3 Технологический раздел

В данном разделе будут выбраны средства реализации ПО и представлен листинг кода.

3.1 Средства реализации

В данной работе используется язык программирования python [1], так как он позволяет написать программу в относительно малый срок. В качестве среды разработки использовался Jupyter Notebook [2].

Для замера процессорного времени была использована функция process_time модуля time. [3] Она возвращает значение в долях секунды суммы системного и пользовательского процессорного времени текущего процесса и не включает время, прошедшее во время сна.

3.2 Листинг программы

Ниже представлены листинги кода алгоритмов поиска слова в словаре:

- 1) полным перебором (листинг 3.1);
- 2) бинарным поиском (листинг 3.2);
- 3) поиском по сегментам (листинг 3.3).

Листинг 3.1 — Реализация алгоритма поиска слов в словаре полным перебором

```
class BruteForceDictionary:
 1
 2
        "Словарь с поиском ключа перебором"
        def __init__(self):
 3
            self.data = []
 4
 5
 6
       def keys(self):
            return list(self.__iter__())
 7
 8
       def __getitem__(self , key : str) -> int:
9
            i = self. get index key(key)
10
            if i > -1:
11
                return self.data[i][1]
12
            return None
13
14
       def setitem (self, key: str, value: int):
15
            i = self.__get_index_key(key)
16
            if i < 0:
17
                self.data.append((key, value))
18
19
            else:
                self.data[i] = (key, value)
20
21
       def contains (self, key: str):
22
            return self. get index key(key) > -1
23
24
```

```
def __iter__(self):
25
26
            return iter (map(lambda pair: pair[0], self.data))
27
28
        def __get_index_key(self, key: str) -> int:
29
            i = 0
30
            for i, pair in enumerate (self.data):
                if pair[0] = key:
31
32
                    return i
33
            return\ -i\ -\ 1
```

Листинг 3.2 — Реализация алгоритма двоичного поиска слова в словаре

```
class BinarySearchDictionary:
1
 2
        "Словарь с двоичным поиском ключа"
 3
        def __iinit__(self):
            self.data = []
 4
            self.n = 0
 5
 6
7
        def keys (self):
            return list(self.__iter__())
8
9
        def __getitem__(self, key : str) -> int:
10
            i = self.__get_index_key(key)
11
            if i >= 0:
12
13
                return self.data[i][1]
14
            return None
15
16
        def __setitem__(self, key: str, value: int):
            i = self.\__get_index_key(key)
17
            if i < 0:
18
                self.data.insert(-i-1, (key, value))
19
                self.n += 1
20
21
            else:
22
                self.data[i] = (key, value)
23
24
        def __contains__(self , key: str):
            return self. get index key(key) >= 0
25
26
        def __iter__(self):
27
            return iter (map(lambda pair: pair [0], self.data))
28
29
30
        def __get_index_key(self, key: str) -> int:
31
            left = 0
            right = self.n
32
33
            while left < right:
34
                mid = (left + right) // 2
35
```

```
36
                 if self.data[mid][0] < key:</pre>
                      left = mid + 1
37
                 else:
38
39
                      right = mid
             if left < self.n and self.data[left][0] == key:
40
41
                 return left
42
             else:
43
                 return - left - 1
```

Листинг 3.3 — Реализация алгоритма поиска слова в словаре по сегментам

```
class SegmentSearchDictionary:
 1
 2
        "Словарь с поиском ключа по сегментам"
        def __init__(self):
 3
 4
            self.segments = BruteForceDictionary()
 5
 6
        def sort_segments(self, chars):
 7
            def cmp(key):
                i = 0
 8
9
                for i, char in enumerate(chars):
10
                    if char = key[0]:
                         return i
11
12
                return i + 1
13
            self.segments.data.sort(key=cmp)
14
15
16
        def __getitem__(self , key : str) -> str:
17
            segment = self.segments[key[0]]
            if segment:
18
19
                return segment [key]
20
            return None
21
        def setitem (self, key: str, value: str):
22
23
            segment = self.segments[key[0]]
24
25
            if not segment:
                segment = BinarySearchDictionary()
26
                self.segments[key[0]] = segment
27
            segment [key] = value
28
29
        def __contains__(self, key: str):
30
31
            seg = self.segments[key[0]]
32
            if seg:
33
                return seg [key]
            else:
34
                return False
35
36
```

3.3 Тестирование

В таблице 3.1 отображён возможный набор тестов для тестирования методом чёрного ящика, результаты которого, представленные на рисунке 3.1, подтверждают прохождение программы перечисленных тестов.

	Таблица 3.1 —	Тесты для	проверки	корректности	программы
--	---------------	-----------	----------	--------------	-----------

Словарь	Слово	Ожидаемый результат
{ }	1	Не найдено
{'1': 2}	1	2
{'2': 1, '1': 2}	1	2
{'2': 1, '1': 2}	3	Не найдено

```
bruteForceDictionary = { } word: 1 value: Не найдено binarySearchDictionary = { } word: 1 value: Не найдено segmentSearchDictionary = { } word: 1 value: Не найдено bruteForceDictionary = {'1': 2 } word: 1 value: 2 binarySearchDictionary = {'1': 2 } word: 1 value: 2 segmentSearchDictionary = {'1': 2 } word: 1 value: 2 bruteForceDictionary = {'2':1, '1': 2 } word: 1 value: 2 binarySearchDictionary = {'2':1, '1': 2 } word: 1 value: 2 segmentSearchDictionary = {'2':1, '1': 2 } word: 1 value: 2 segmentSearchDictionary = {'2':1, '1': 2 } word: 3 value: Не найдено binarySearchDictionary = {'2':1, '1': 2 } word: 3 value: Не найдено segmentSearchDictionary = {'2':1, '1': 2 } word: 3 value: Не найдено segmentSearchDictionary = {'2':1, '1': 2 } word: 3 value: Не найдено segmentSearchDictionary = {'2':1, '1': 2 } word: 3 value: Не найдено
```

Рисунок 3.1 — Результаты тестирования алгоритмов.

4 Экспериментальный раздел

В данном разделе будут проведены эксперименты для проведения сравнительного анализа трёх алгоритмов по затрачиваемому процессорному времени в зависимости от индекса слова в словаре. Тестирование проводилось на сервере с процессором под управлением Ubuntu Linux (64-bit) с 1 Гб оперативной памяти.

4.1 Сравнительный анализ на основе замеров времени работы алгоритмов

В рамках данного проекта были проведёны эксперименты по замеру времени работы алгоритмов поиска слова в словаре:

- 1) полным перебором (график 4.1);
- 2) двоичным поиском (график 4.2);
- 3) поиском по сегментам (график 4.3).

В качестве словаря используется толковый словарь В. Даля Изд. "Цитадель г. Москва, 1998 г. Всего в нём 2264828 слов, из которых 368274 являются уникальными. Тестирование проводилось на уникальных словах с добавлением несуществующего.

4.2 Статистический анализ замеров

По графику 4.1 видно, что преимущественно время поиска линейно, но возможны случайные увеличения времени поиска в связи с выполнением сервером других процессов. В худших случаях алгоритму требуется 42 секунды на поиск последего из 368274 слов или же несуществующего.

На рисунке 4.4 приведён график плотности распределения времени поиска слова в словаре. В среднем бинарному поиску требуется 0.03577 секунд со среднеквадратичным отклонением в 0.02748 секунд. В то время как алгоритму поиска по сегментам необходимо 0.03097 со среднеквадратичным отклонением в 0.0194 секунд. Такой малый разброс значенией вызван распределением слов по первым буквам в словаре по сегментам (график 4.5). Из-за этого время поиска остаётся примерно одинаковым.

4.3 Вывод

В ходе экспериментов по замеру времени работы было установлено, что самым эффективным и стабильным является поиск по сегментам. Самым долгим является алгоритм полного перебора. Его время возрастает каждый раз из-за того, что слова находятся дальше в словаре, а каждый раз поиск начинается с самого начала. По графикам алгоритма бинарного поиска и поиска по сегментам можно увидеть нормальное распределение времени поиска слова в словаре. На данных тестовых данных

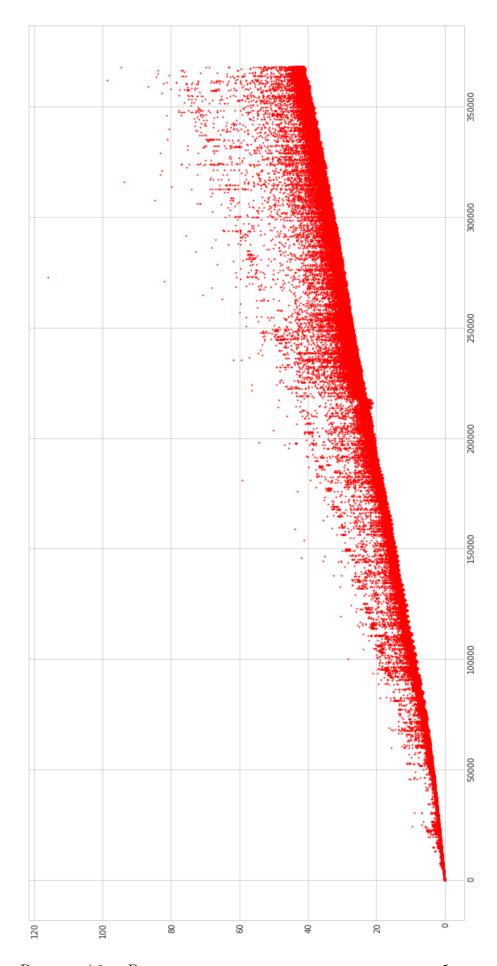


Рисунок 4.1 — Время поиска слова в словаре полным перебором

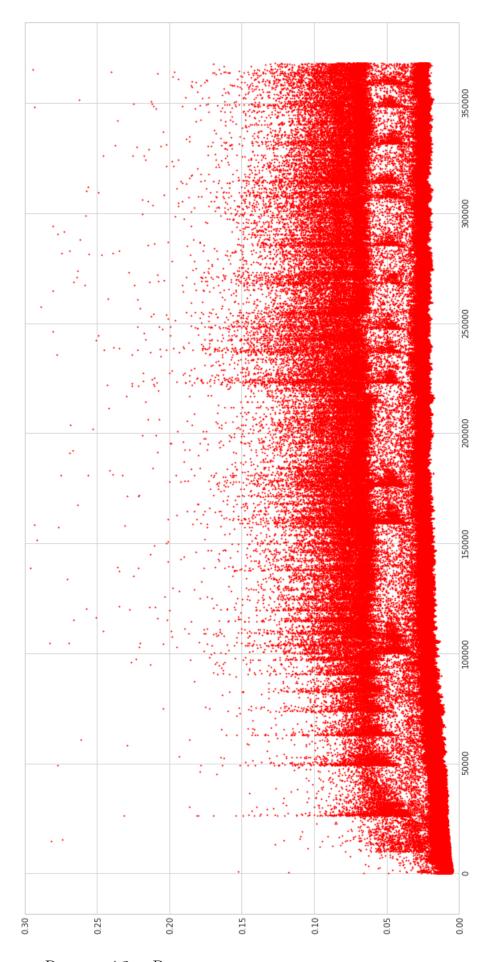


Рисунок 4.2 — Время двоичного поиска слова в словаре

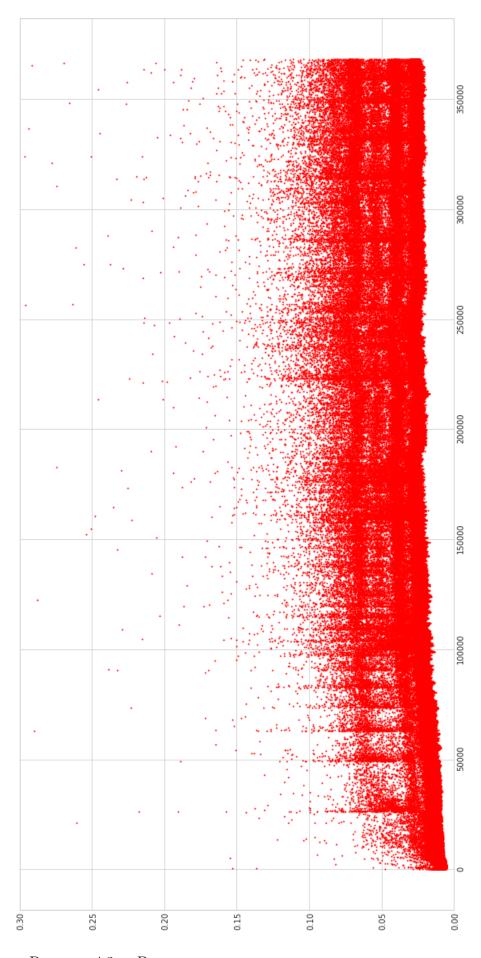


Рисунок 4.3 — Время поиска слова по сегментам в словаре

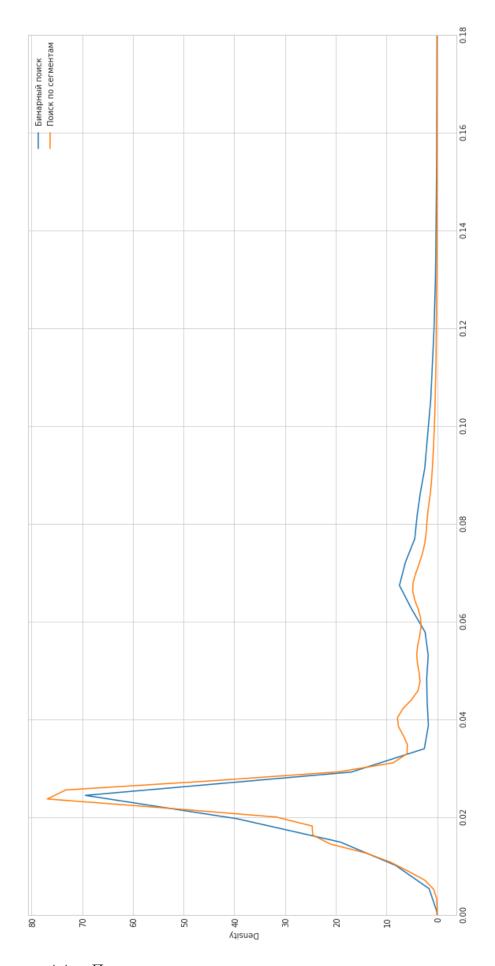


Рисунок 4.4 — Плотности распределения времени поиска слова в словаре

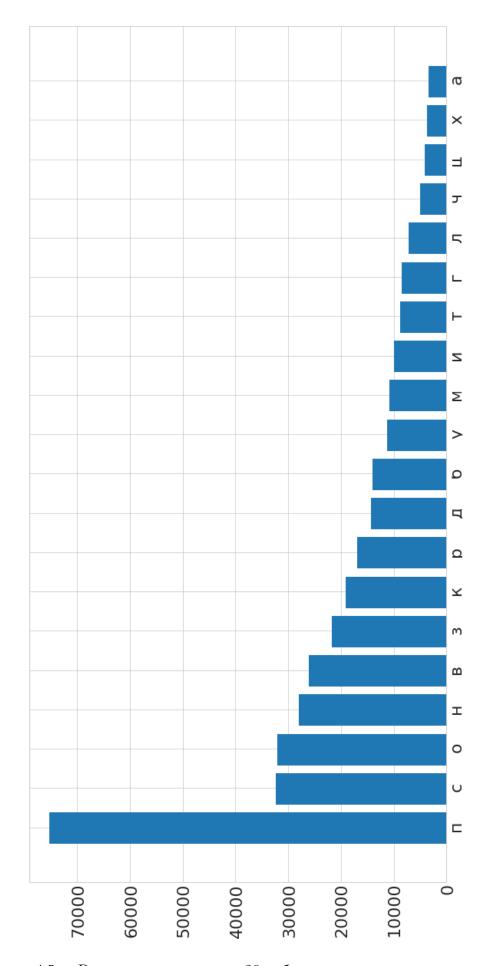


Рисунок 4.5 — Распределение первых 20ти букв слов в словаре по сегментам

Заключение

В ходе выполнения данной лабораторной работы были изучены три алгоритмы поиска по словарю. Были описаны все алгоритмы и реализованы. Также были изучены способы организации слов в словарях:

- 1) неотсортированный формат;
- 2) отсортированный формат;
- 3) неотсортированными сегментами с отсортированными словами.

В ходе экспериментов по замеру времени работы по толковому словарю В. Даля с 368274 уникальными словами было установлено, что в худших случаях алгоритму полного перебора требуется 42 секунды на поиск последего слова или же несуществующего, что очень долго. Среднее время бинарного поиска и поиска по сегментам примерно совпадает, но распределение первых букв в данном словаре позволило улучшить среднее время поиска приблизительно в два раза.

Список использованных источников

- 1. Python. // [Электронный ресурс]. Режим доступа: https://www.python.org/, (дата обращения: 01.10.2020).
- 2. Notebook, Jupyter. // [Электронный ресурс]. Режим доступа: https://jupyter.org/, (дата обращения: 01.10.2020).
- 3. Process time. // [Электронный ресурс]. Режим доступа: https://docs-python.ru/standart-library/modul-time-python/funktsija-process-time-modulja-time, (дата обращения: 01.10.2020).