САНКТ-ПЕТЕРБУРГСКИЙ НАЦИОНАЛЬНЫЙ ИССЛЕДОВАТЕЛЬСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ ИНФОРМАЦИОННЫХ ТЕХНОЛОГИЙ, МЕХАНИКИ И ОПТИКИ ФАКУЛЬТЕТ ИНФОКОММУНИКАЦИОННЫХ ТЕХНОЛОГИЙ

Отчет по лабораторной работе №1 по курсу «Алгоритмы и структуры данных» Тема: Хэширование. Хэш-таблицы Вариант 1

Выполнил:

Гайдук А. С.

K3241

Проверила:

Ромакина О. М.

Санкт-Петербург 2024 г.

Содержание отчета

Содержание отчета	2
Задачи по варианту	3
Задача №1. Множество	
Задача №2. Телефонная книга	6
Задача №5. Выборы в США	10
Дополнительные задачи	14
Задача №4. Прошитый ассоциативный массив	14
Задача №6. Фибоначчи возвращается	19
Вывол	23

Задачи по варианту

Задача №1. Множество

Реализуйте множество с операциями «добавление ключа», «удаление ключа», «проверка существования ключа».

```
import tracemalloc
import time
tracemalloc.start()
class HashSet:
    def __init__(self, size):
        self.size = size
        self.table = [[] for in range(size)]
    def hash(self, key):
        return key % self.size
    def add(self, key):
        index = self._hash(key)
if key not in self.table[index]:
            self.table[index].append(key)
    def delete(self, key):
        index = self. hash(key)
        self.table[index] = [k for k in self.table[index] if k != key]
    def find(self, key):
        index = self. hash(key)
        return key in self.table[index]
def set ops(operations):
    hash set = HashSet(size=100003)
    result = []
    for operation in operations:
        parts = operation.split()
        command = parts[0]
        x = int(parts[1])
        if command == 'A':
           hash set.add(x)
        elif command == 'D':
           hash set.delete(x)
        elif command == '?':
            result.append('Y' if hash set.find(x) else 'N')
    return result
with open('input.txt', 'r') as f:
    n = int(f.readline().strip())
    operations = [f.readline().strip() for    in range(n)]
start time = time.perf counter()
```

```
results = set_ops(operations)

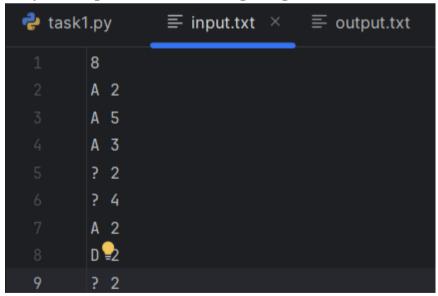
end_time = time.perf_counter()
current, peak = tracemalloc.get_traced_memory()

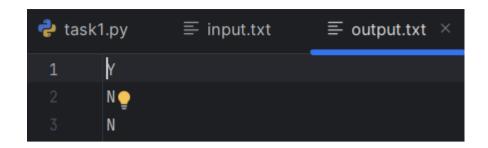
with open('output.txt', 'w') as f:
    f.write('\n'.join(results) + '\n')

print(f"Затраты памяти: {current / 10 ** 6:.6f} MB; Пиковое
использование: {peak / 10 ** 6:.6f} MB")
print(f"Время выполнения программы: {end_time - start_time:.6f} секунд")
```

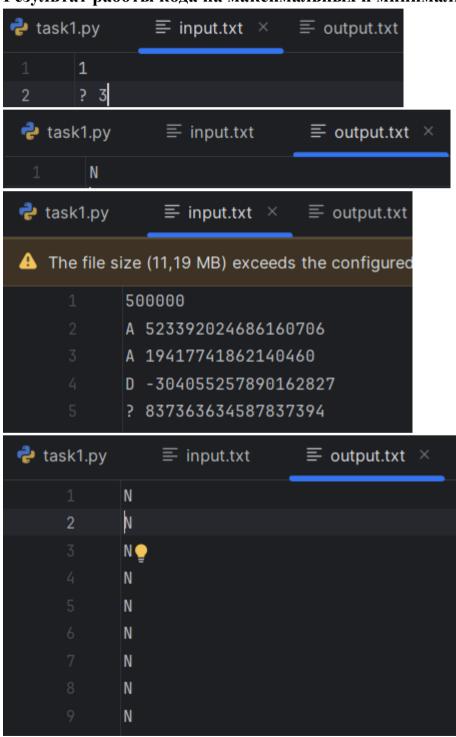
Я создала класс HashSet, который реализует хэш-таблицу для операций с множеством. Здесь у меня инициализация таблицы заданного размера, сама хэш-таблица представлена списком смежности, т. е. каждая ячейка является списком, храня все значения, которые хэш-функцию поместит в одну ячейку; метод _hash, который распределяет ключи по таблице (возвращает индекс для ключа через взятие остатка от деления), а также сами методы add, delete, find.

Функция set_ops вызывает методы класса HashSet в зависимости от команды в строке с операцией.





Результат работы кода на максимальных и минимальных значениях:



	Время выполнения	Затраты памяти
Нижняя граница диапазона значений входных данных из текста задачи	0.070468 сек	6.423695 MB
Пример из задачи	0.069870 сек	6.424235 MB
Верхняя граница диапазона значений входных данных из текста задачи	1.684723 сек	50.724193 MB

Вывод по задаче:

В этой задаче я ознакомилась с реализацией хэш-таблицы, узнала о таком методе цепочек для решения коллизий, смогла реализовать множество с операциями «добавление», «удаление», «проверка существования ключа» с использованием собственной хэш-таблицы.

Задача №2. Телефонная книга

В этой задаче ваша цель - реализовать простой менеджер телефонной книги. Он должен уметь обрабатывать следующие типы пользовательских запросов:

- add number name это команда означает, что пользователь добавляет в телефонную книгу человека с именем name и номером телефона number. Если пользователь с таким номером уже существует, то ваш менеджер должен перезаписать соответствующее имя.
- del number означает, что менеджер должен удалить человека с номером из телефонной книги. Если такого человека нет, то он должен просто игнорировать запрос.
- find number означает, что пользователь ищет человека с номером телефона number. Менеджер должен ответить соответствующим именем или строкой «not found» (без кавычек), если такого человека в книге нет.

```
import tracemalloc
import time
tracemalloc.start()
class HashTable:
   def __init (self, size):
        self.size = size
        self.table = [[] for in range(size)]
    def hash(self, key):
        return int(key) % self.size
    def add(self, key, value):
        index = self._hash(key)
        for i, (k, v) in enumerate(self.table[index]):
            if k == key:
                self.table[index][i] = (key, value)
                return
        self.table[index].append((key, value))
    def delete(self, key):
        index = self. hash(key)
        self.table[index] = [(k, v) for k, v in self.table[index] if k !=
key]
    def find(self, key):
        index = self. hash(key)
        for k, v in self.table[index]:
            if k == key:
               return v
        return "not found"
def phone manager(operations):
    hash table = HashTable(size=100003)
    result = []
    for operation in operations:
        parts = operation.split()
        command = parts[0]
        number = int(parts[1])
        if command == "add":
            name = parts[2]
            hash table.add(number, name)
        if command == "del":
           hash table.delete(number)
        if command == "find":
            name = hash table.find(number)
            result.append(name)
   return result
with open('input.txt', 'r') as f:
   n = int(f.readline())
   operations = [f.readline().strip() for in range(n)]
start time = time.perf counter()
result = phone manager(operations)
```

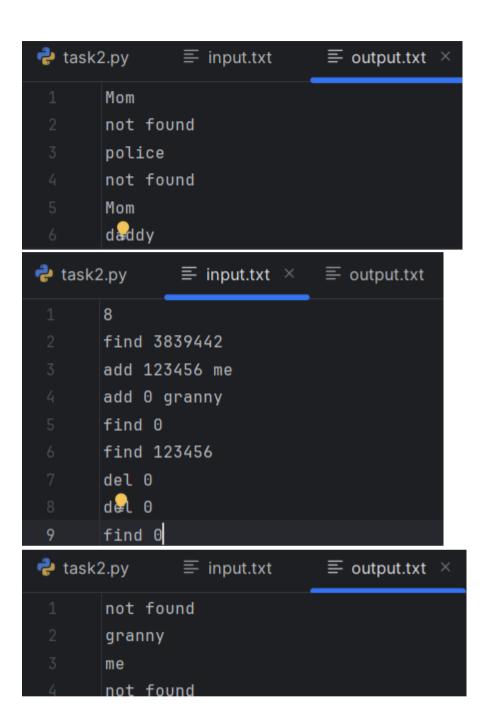
```
end_time = time.perf_counter()
current, peak = tracemalloc.get_traced_memory()

with open('output.txt', 'w') as f:
    f.write('\n'.join(result) + '\n')

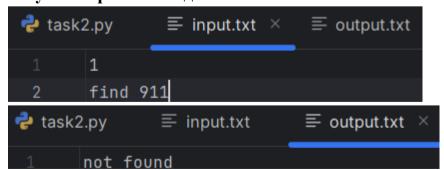
print(f"Затраты памяти: {current / 10 ** 6:.6f} MB; Пиковое
использование: {peak / 10 ** 6:.6f} MB")
print(f"Время выполнения программы: {end_time - start_time:.6f} секунд")
```

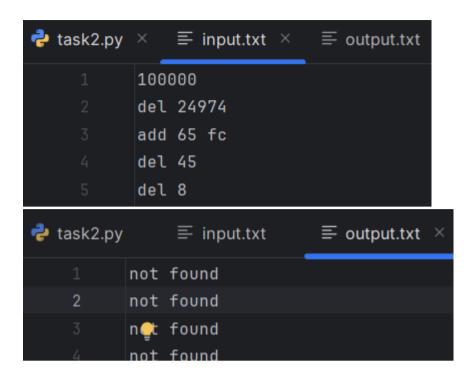
Для решения этого задания я создала хэш-таблицу, преобразовав таблицу из задачи №1 так, чтобы она могла хранить не только ключи, но и связанные с ними значения (в данном случае имена). Метод phone_manager создает объект класса HashTable и вызывает его методы в зависимости от типа команды в строке с операцией.

```
🔁 task2.py
                            ≡ output.txt
      12
      add 911 police
      add 76213 Mom
      add 17239 Bob
      find 76213
      find 910
      find 911
      del 910
      del 911
      find 911
      find 76213
      aud 76213 daddy
      find 76213
13
```



Результат работы кода на максимальных и минимальных значениях:





	Время выполнения	Затраты памяти
Нижняя граница диапазона значений входных данных из текста задачи	0.070555 сек	6.423881 MB
Пример из задачи	0.070219 сек	6.425293 MB
Пример из задачи	0.071239 сек	6.424663 MB
Верхняя граница диапазона значений входных данных из текста задачи	0.520793 сек	15.680498 MB

Вывод по задаче:

Я научилась реализовывать хэш-таблицу, которая может хранить не только ключи, но и значения, соответствующие ключам.

Задача №5. Выборы в США

Как известно, в США президент выбирается не прямым голосованием, а путем двухуровневого голосования. Сначала проводятся выборы в каждом

штате и определяется победитель выборов в данном штате. Затем проводятся государственные выборы: на этих выборах каждый штат имеет определенное число голосов — число выборщиков от этого штата. На практике все выборщики от штата голосуют в соответствии с результатами голосования внутри штата, то есть на заключительной стадии выборов в голосовании участвуют штаты, имеющие различное число голосов. Вам известно за кого проголосовал каждый штат и сколько голосов было отдано данным штатом. Подведите итоги выборов: для каждого из участника голосования определите число отданных за него голосов.

```
import tracemalloc
import time
tracemalloc.start()
class HashTable:
   def init (self, size):
       self.size = size
        self.table = [[] for in range(size)]
    def hash(self, key):
        return hash(key) % self.size
    def add(self, key, value):
        index = self. hash(key)
        for i, (k, v) in enumerate(self.table[index]):
            if k == key:
                self.table[index][i] = (key, v + value)
        self.table[index].append((key, value))
    def get all(self):
        candidates = {}
        for chain in self.table:
            for k, v in chain:
               candidates[k] = v
        return candidates
def elections(lines):
   hash table = HashTable(size=100003)
    for line in lines:
        parts = line.strip().split()
        candidate = parts[0]
       votes = int(parts[1])
       hash table.add(candidate, votes)
    result = hash table.get all()
    final result = sorted(result.items())
   return final result
with open('input.txt', 'r') as file:
   lines = file.readlines()
```

```
start_time = time.perf_counter()

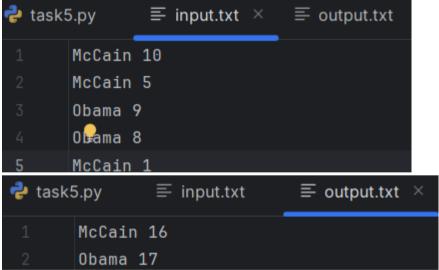
result = elections(lines)

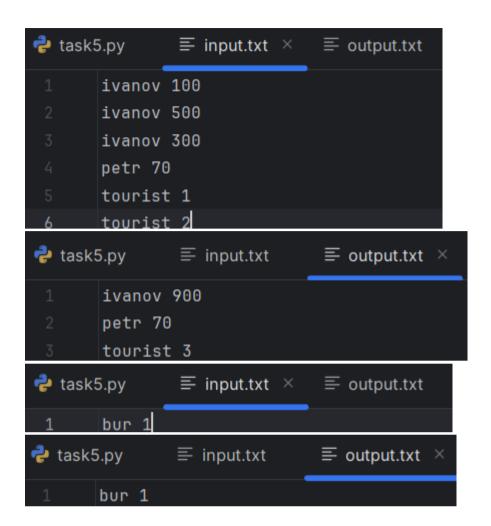
end_time = time.perf_counter()
current, peak = tracemalloc.get_traced_memory()

with open('output.txt', 'w') as file:
    for candidate, votes in result:
        file.write(f"{candidate} {votes}\n")

print(f"Затраты памяти: {current / 10 ** 6:.6f} MB; Пиковое
использование: {peak / 10 ** 6:.6f} MB")
print(f"Время выполнения программы: {end_time - start_time:.6f} секунд")
```

Для решения этой задачи я создала хэш-таблицу с методом get_all, где создается пустой словарь для итоговых данных. Проходя по всем элементам всех цепочек хэш-таблицы, пары ключ-значение (где ключ — фамилия кандидата, а значение — количество голосов) добавляются в словарь кандидатов. В методе для реализации самих «выборов» кандидаты и их голоса поочередно добавляются в хэш-таблицу, а затем вызывается метод get_all() для всей таблицы.





	Время выполнения	Затраты памяти
Пример из задачи	0.115143 сек	6.424335 MB
Пример из задачи	0.102441 сек	6.424569 MB
Пример из задачи	0.152090 сек	6.423781 MB

Вывод по задаче:

В ходе выполнения этой задачи я реализовала алгоритм подсчета голосов за каждого кандидата в выборах и вывела результаты в лексикографическом порядке посредством сортировки.

Дополнительные задачи

Задача №4. Прошитый ассоциативный массив

Реализуйте прошитый ассоциативный массив. Ваш алгоритм должен поддерживать следующие типы операций:

- get x если ключ x есть в множестве, выведите соответствующее ему значение, если нет, то выведите <none>.
- prev x вывести значение, соответствующее ключу, находящемуся в ассоциативном массиве, который был вставлен позже всех, но до x, или <none>, если такого нет или в массиве нет x.
- next x вывести значение, соответствующее ключу, находящемуся в ассоциативном массиве, который был вставлен раньше всех, но после x, или <none>, если такого нет или в массиве нет x.
- \bullet put x у поставить в соответствие ключу x значение у. При этом следует учесть, что
 - о если, независимо от предыстории, этого ключа на момент вставки в массиве не было, то он считается только что вставленным и оказывается самым последним среди добавленных элементов − то есть, вызов next с этим же ключом сразу после выполнения текущей операции put должен вернуть <none>;
 - о если этот ключ уже есть в массиве, то значение необходимо изменить, и в этом случае ключ не считается вставленным еще раз, то есть, не меняет своего положения в порядке добавленных элементов.
- delete x удалить ключ x. Если ключа в ассоциативном массиве нет, то ничего делать не надо.

```
import tracemalloc
import time

tracemalloc.start()

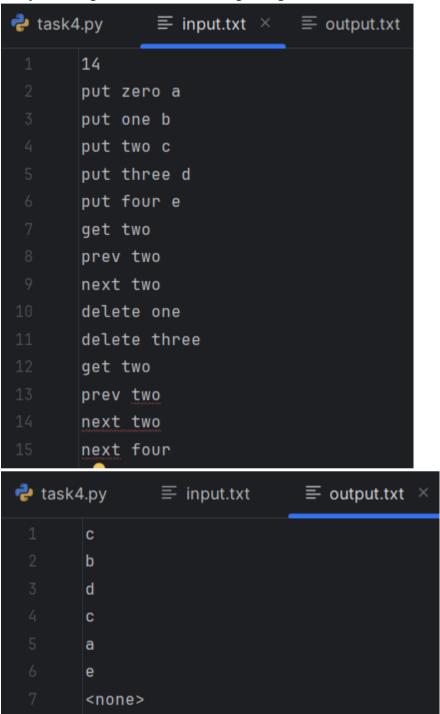
class HashMap:
```

```
def __init__(self, size=100003):
        self.size = size
        self.table = [[] for _ in range(size)]
        self.order = []
    def hash(self, key):
        return hash(key) % self.size
    def put(self, key, value):
        index = self. hash(key)
        table = self.\overline{table}[index]
        for i, (k, v) in enumerate(table):
            if k == key:
                table[i] = (key, value)
                return
        table.append((key, value))
        self.order.append(key)
    def get(self, key):
        index = self. hash(key)
        table = self.table[index]
        for k, v in table:
            if k == key:
                return v
        return "<none>"
    def delete(self, key):
        index = self. hash(key)
        table = self.table[index]
        for i, (k, v) in enumerate(table):
            if k == key:
                del table[i]
                self.order.remove(key)
                return
    def prev(self, key):
        if key not in self.order:
            return "<none>"
        index = self.order.index(key)
        if index > 0:
            prev key = self.order[index - 1]
            return self.get(prev_key)
        return "<none>"
    def next(self, key):
        if key not in self.order:
            return "<none>"
        index = self.order.index(key)
        if index < len(self.order) - 1:</pre>
            next key = self.order[index + 1]
            return self.get(next key)
        return "<none>"
def op manager (operations):
    result = []
    hash map = HashMap()
    for operation in operations:
        parts = operation.strip().split()
        command = parts[0]
```

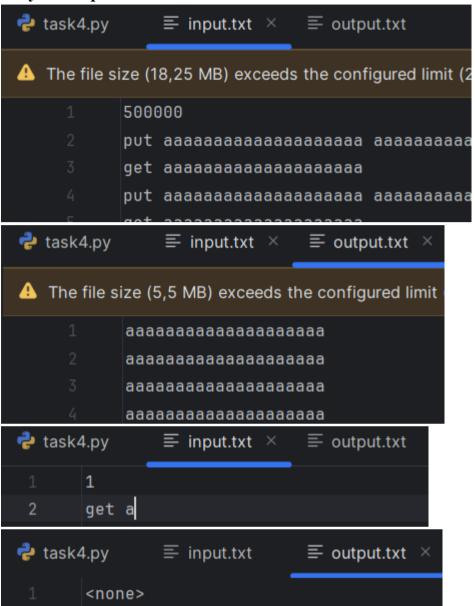
```
if command == "put":
            key, value = parts[1], parts[2]
            hash map.put(key, value)
        elif command == "get":
            key = parts[1]
            result.append(hash map.get(key))
        elif command == "delete":
            key = parts[1]
           hash map.delete(key)
        elif command == "prev":
           key = parts[1]
           result.append(hash_map.prev(key))
        elif command == "next":
            key = parts[1]
            result.append(hash map.next(key))
   return result
with open('input.txt', 'r') as f:
   n = int(f.readline())
   operations = [f.readline().strip() for in range(n)]
start time = time.perf counter()
result = op manager(operations)
end time = time.perf counter()
current, peak = tracemalloc.get traced memory()
with open('output.txt', 'w') as f:
    f.write('\n'.join(result) + '\n')
print(f"Затраты памяти: {current / 10 ** 6:.6f} МВ; Пиковое
использование: {peak / 10 ** 6:.6f} MB")
print(f"Время выполнения программы: {end time - start time:.6f} секунд")
```

Я создала класс HashMap, который реализует ассоциативный массив с использованием списка смежности и отслеживает порядок добавления ключей. Метод риt аналогичен методу add, который я реализовывала в предыдущих задачах, однако теперь ключ добавляется в список self.order, чтобы отслеживать порядок вставки. В методе get мы находим индекс подсписка в списке смежности, получаем его и проверяем все элементы подсписка. Если ключ найден, то возвращаем значение, иначе <none>. В методе delete если ключ найден среди элементов подсписка, то он удаляется в том числе из списка с порядком. Методы prev и next основаны на проверке, есть ли у ключа предыдущий/следующий ключ, если да, то возвращается его значение, иначе <none>. Метод ор_manager создает объект класса

HashMap, проходит циклом по всем операциям и вызывает методы класса, исходя из типа операции.



Результат работы кода на максимальных и минимальных значениях:



	Время выполнения	Затраты памяти
Нижняя граница диапазона значений входных данных из текста задачи	0.069730 сек	6.424201 MB
Пример из задачи	0.066277 сек	6.425986 MB
Верхняя граница диапазона значений входных данных из	1.340868 сек	65.660285 MB

текста задачи

Вывод по задаче:

В ходе выполнения этой задачи я узнала, что такое ассоциативный массив, реализовала алгоритм, поддерживающий различные операции.

Задача №6. Фибоначчи возвращается

Вам дается последовательность чисел. Для каждого числа определите, является ли оно числом Фибоначчи. Напомним, что числа Фибоначчи определяются, например, так:

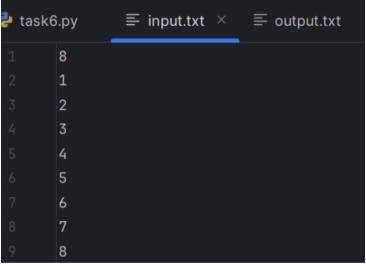
$$F_0 = F_1 = 1$$
 $F_i = F_{i-1} + F_{i-2}$ для $i \geq 2$

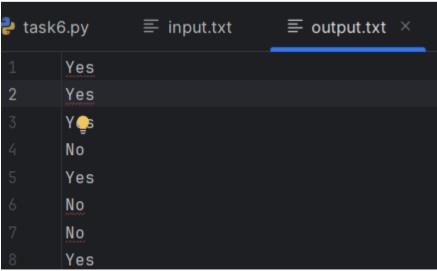
```
import tracemalloc
import time
import sys
sys.set int max str digits (5000)
tracemalloc.start()
def is fibonacci(n, fib set):
    return n in fib set
def generate fibonacci up to limit(limit):
   fib set = set()
    a, b = 1, 1
   fib set.add(a)
   fib set.add(b)
    while b <= limit:
        a, b = b, a + b
        fib set.add(b)
    return fib set
with open('input.txt', 'r') as f:
    n = int(f.readline())
    numbers = [int(f.readline().strip()) for in range(n)]
start time = time.perf counter()
max limit = 10 ** 5000
fib set = generate fibonacci up to limit(max limit)
result = ["Yes" if is fibonacci(num, fib set) else "No" for num in
numbers
end time = time.perf counter()
current, peak = tracemalloc.get traced memory()
```

```
with open('output.txt', 'w') as f:
    f.write("\n".join(result))

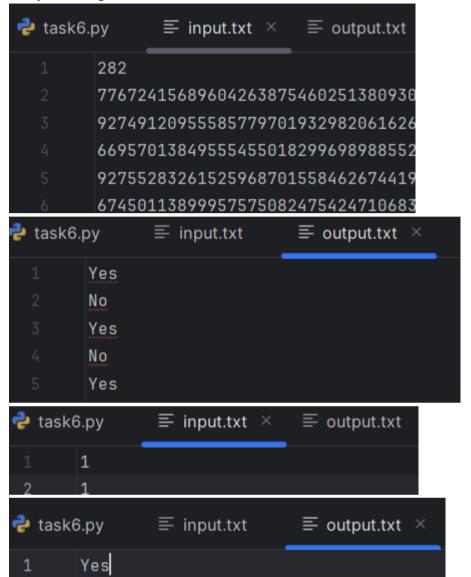
print(f"Затраты памяти: {current / 10 ** 6:.6f} MB; Пиковое
использование: {peak / 10 ** 6:.6f} MB")
print(f"Время выполнения программы: {end_time - start_time:.6f} секунд")
```

Я создала метод, который генерирует числа Фибоначчи до определенного лимита (в нашем случае 10**5000, так как число в десятичной форме должно состоять не более чем из 5000 цифр). Здесь все числа Фибоначчи сохраняются в множество. Метод is_fibonacci проверяет, находится ли указанное число в множестве, найденном методом generate_fibonacci_up_to_limit.





Результат работы кода на максимальных и минимальных значениях:



	Время выполнения	Затраты памяти
Нижняя граница диапазона значений входных данных из текста задачи	0.039436 сек	29.330795 MB
Пример из задачи	0.039383 сек	29.330859 MB
Верхняя граница диапазона значений входных данных из текста задачи	0.049550 сек	29.807395 MB

Вывод по задаче:

В ходе выполнения этой задачи я смогла реализовать эффективный алгоритм для определения чисел Фибоначчи согласно условиям.

Вывод

В ходе выполнения данной лабораторной работы я ознакомилась с такими понятиями, как множество, словари, хеш-таблицы и хеш-функции, а также смогла реализовать алгоритмы, основанные на принципах их работы.