МИНОБРНАУКИ РОССИИ САНКТ-ПЕТЕРБУРГСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ ЭЛЕКТРОТЕХНИЧЕСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ «ЛЭТИ» ИМ. В. И. УЛЬЯНОВА (ЛЕНИНА) Кафедра МО ЭВМ

ОТЧЕТ

по лабораторной работе №2 по дисциплине «Информатика»

Tema: Алгоритмы и структуры данных в Python

Студент гр. 3342	 Лапшов К.Н
Преподаватель	 Иванов Д.В.

Санкт-Петербург 2024

Цель работы

Изучение основ работы с линейными списками и их практическая реализация на языке программирования Python.

Задание

Вариант 3.

В данной лабораторной работе Вам предстоит реализовать связный однонаправленный список. Для этого необходимо реализовать 2 зависимых класса:

Node

Класс, который описывает элемент списка.

Он должен иметь 2 поля::

- data #Данные элемента списка, приватное поле.
- **next** # Ссылка на следующий элемент списка.

И следующие методы:

- __init__(self, data, next) конструктор, у которого значения по умолчанию для аргумента next равно None.
- get_data(self) метод возвращает значение поля data (это необходимо, потому что в идеале пользователь класса не должен трогать поля класса Node).
- change_data(self, new_data) метод меняет значение поля data объекта Node.
- __str__(self) перегрузка стандартного метода __str__, который преобразует объект в строковое представление. Для данной лабораторной необходимо реализовать следующий формат перевода объекта класса Node в строку:

"data: <node data>, next: <node next>",

где <node_data> - это значение поля data объекта Node, <node_next> - это значение поля next объекта, на который мы ссылаемся, если он есть, иначе None.

Linked List

Класс, который описывает связный однонаправленный список.

Он должен иметь 2 поля::

• head # Данные первого элемента списка.

• length # Количество элементов в списке.

И следующие методы:

- __init__(self, head) конструктор, у которого значения по умолчанию для аргумента head равно None.
- __len__(self) перегрузка метода __len__, он должен возвращать длину списка (этот стандартный метод, например, используется в функции len).
- append(self, element) добавление элемента в конец списка. Метод должен создать объект класса Node, у которого значение поля data будет равно element и добавить этот объект в конец списка.
- __str__(self) перегрузка стандартного метода __str__, который преобразует объект в строковое представление. Для данной лабораторной необходимо реализовать следующий формат перевода объекта класса однонаправленного списка в строку:
 - · Если список пустой, то строковое представление: "LinkedList []"
 - Если не пустой, то формат представления, следующий:
- "LinkedList [length = <len>, [data:<first_node>.data, next: <first_node>.data; data:<second_node>.data, next:<second_node>.data; ...; data:<last_node>.data, next: <last_node>.data]", где <len> длина связного списка, <first_node>, <second_node>, <third_node>, ..., <last_node> элементы однонаправленного списка.
 - pop(self) удаление последнего элемента. Метод должен выбрасывать исключение IndexError с сообщением "LinkedList is empty!", если список пустой.максимальная скорость (в км/ч, положительное целое число)
 - clear(self) очищение списка.
 - change_on_end(self, n, new_data) меняет значение поля data n-того элемента с конца списка на new_data. Метод должен выбрасывать исключение KeyError, с сообщением "Element doesn't exist!", если количество элементов меньше n.

Выполнение работы

Были разработаны классы Node и LinkedList, в которых реализованы соответствующие методы в соответствии с поставленной задачей.

Разработанный программный код см. в приложении А.

Связанный список — это структура данных, состоящая из последовательности элементов, называемых узлами, где каждый узел содержит данные и ссылку (или указатель) на следующий элемент в списке. Каждый узел в связанном списке соединен с последующим узлом, образуя цепочку элементов.

Основные отличия связного списка от массива:

- **Хранение** данных: В массиве элементы хранятся в последовательной области памяти, в то время как в связном списке каждый элемент хранится отдельно, и ссылки соединяют их в список.
- Вставка и удаление элементов: В случае связного списка вставка и удаление элементов могут быть выполнены за постоянное время (O(1)), включая начало и середину списка, в то время как в массиве эти операции могут потребовать сдвиг всех последующих элементов, что может быть затратным по времени (O(n)).
- Доступ к элементам: В массиве элементы доступны по индексу за постоянное время (O(1)), в то время как в связном списке время доступа к элементам зависит от их позиции и может быть линейным (O(n)) в худшем случае.

Сложность каждого метода в реализованном коде:

- __init__: O (1) создание объекта LinkedList или Node.
- **len** : **O** (**n**) вычисление длины списка.
- append: O (n) добавление элемента в конец списка.
- __str__: O (n) создание строкового представления списка.
- pop: O (n) удаление последнего элемента списка.

- change_on_end: O (n) изменение элемента по позиции с конца списка.
 - clear: O (1) очистка списка.

Реализация бинарного поиска в связном списке отличается от классического списка Руthon тем, что в связном списке отсутствует прямой доступ к элементам по индексу, что мешает применению той же стратегии разделения списка на две части, как в массиве. Вместо этого в бинарном поиске для связного списка используются указатели на начало и конец текущего диапазона, которые итеративно сокращаются вдвое, пока не будет найден искомый элемент или не будет определено его отсутствие.

Выводы

Был создан связный список с использованием классов на языке Python, после чего была проанализирована производительность методов этого класса и рассмотрена возможность применения бинарного поиска в связном списке.

ПРИЛОЖЕНИЕ А

ИСХОДНЫЙ КОД ПРОГРАММЫ

Название файла: main.py

```
class Node:
    def init (self, data, next=None):
        self.data = data
        self.next = next
    def get data(self):
        return self.data
    def change data(self, new data):
        self.data = new data
    def __str__(self):
        next data = self.next.data if self.next is not None else None
        return f"data: {self.data}, next: {next_data}"
class LinkedList:
    def __init__(self, head=None):
        self.head = None
        self.length = 0
        if head is not None:
            self.append(head)
    def len (self):
        return self.length
    def append(self, element):
        new element = Node(element)
        if self.length == 0:
            self.head = new element
            self.length += \overline{1}
            return
        tmp_node = self.head
        while tmp node.next is not None:
            tmp_node = tmp_node.next
        tmp node.next = new element
        self.length += 1
    def __str__(self):
    if self.length == 0:
            return "LinkedList[]"
        result = "LinkedList["
        result += f"length = {self.length}, ["
        tmp node = self.head
```

```
while tmp node.next is not None:
                 result
                        += f"data: {tmp node.data}, next:
{tmp node.next.data}; "
                 tmp_node = tmp_node.next
             result += f"data: {tmp node.data}, next: None]]"
             return result
         def pop(self):
             if self.length == 0:
                 raise IndexError("LinkedList is empty!")
             if self.length == 1:
                 self.clear()
                 return
             tmp node = self.head
             while tmp node.next.next is not None:
                 tmp_node = tmp_node.next
             tmp node.next = None
             self.length -= 1
         def change_on_end(self, n, new_data):
             if self.length < n or n <= 0:
                 raise KeyError("Element doesn't exist!")
             count = 0
             tmp_node = self.head
             while count != self.length-n:
                 tmp node = tmp node.next
                 count += 1
             tmp_node.data = new_data
         def clear(self):
             self.head = None
             self.length = 0
```