**МИНОБРНАУКИ РОССИИ**

**Санкт-Петербургский государственный**

**электротехнический университет**

**«ЛЭТИ» им. В.И. Ульянова (Ленина)**

**Кафедра МО ЭВМ**

отчет

**по лабораторной работе №2**

**по дисциплине «Информатика»**

Тема: Алгоритмы и структуры данных в Python. Вариант 3.

|  |  |  |
| --- | --- | --- |
| Студент гр. 3343 |  | Отмахов Д. В. |
| Преподаватель |  | Иванов Д. В. |

Санкт-Петербург

2024

**Цель работы**

Изучить принципы работы однонаправленного списка на языке Python, написать программу с его реализацией.

**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.

Пример того, как должен выглядеть результат реализации \_\_str\_\_ см. ниже.

Пример того, как должен выглядеть вывод объекта:

node = Node(1)

print(node) # data: 1, next: None

node.next = Node(2, None)

print(node) # data: 1, next: 2

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.
  + Если значение переменной head равна None, метод должен создавать пустой список.
  + Если значение head не равно None, необходимо создать список из одного элемента.
* \_\_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.

Пример того, как должен выглядеть результат реализации см. ниже.

* pop(self) - удаление последнего элемента. Метод должен выбрасывать исключение IndexError с сообщением "LinkedList is empty!", если список пустой.
* 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.

Пример того, как должно выглядеть взаимодействие с Вашим связным списком:

linked\_list = LinkedList()

print(linked\_list) # LinkedList[]

print(len(linked\_list)) # 0

linked\_list.append(10)

print(linked\_list) # LinkedList[length = 1, [data: 10, next: None]]

print(len(linked\_list)) # 1

linked\_list.append(20)

print(linked\_list) # LinkedList[length = 2, [data: 10, next:20; data: 20, next: None]]

print(len(linked\_list)) # 2

linked\_list.pop()

print(linked\_list)

print(linked\_list) # LinkedList[length = 1, [data: 10, next: None]]

print(len(linked\_list)) # 1

Вам не требуется реализовывать создание экземпляров ваших классов и вызов методов, это сделает проверяющая система.

## Выполнение работы

Ответы на вопросы:

1. Указать, то такое связный список. Основные отличия связного списка от массива.

Связный список – базовая динамическая структура данных в информатике, состоящая из [узлов](https://ru.wikipedia.org/wiki/%D0%A3%D0%B7%D0%B5%D0%BB_(%D0%B8%D0%BD%D1%84%D0%BE%D1%80%D0%BC%D0%B0%D1%82%D0%B8%D0%BA%D0%B0)), содержащих [данные](https://ru.wikipedia.org/wiki/%D0%9F%D0%BE%D0%BB%D0%B5_%D0%B4%D0%B0%D0%BD%D0%BD%D1%8B%D1%85_(%D0%B8%D0%BD%D1%84%D0%BE%D1%80%D0%BC%D0%B0%D1%82%D0%B8%D0%BA%D0%B0)) и [ссылки](https://ru.wikipedia.org/wiki/%D0%A1%D1%81%D1%8B%D0%BB%D0%BA%D0%B0_(%D0%BF%D1%80%D0%BE%D0%B3%D1%80%D0%B0%D0%BC%D0%BC%D0%B8%D1%80%D0%BE%D0%B2%D0%B0%D0%BD%D0%B8%D0%B5)) на следующий и/или предыдущий узел списка.

Основные отличия связного списка от массива:

* в массиве элементы хранятся в памяти непосредственно друг за другом, в связном списке элементы могут находится где-угодно в памяти;
* при расширении массива ищется новое место в памяти, при расширении связного списка элемент помещается на свободное место, а предыдущему дается ссылка на него.

2. Указать сложность каждого метода.

1. class Node:
   * + \_\_init\_\_(self, data, next=None) – O(1);
     + get\_data(self) – O(1);
     + change\_data(self, new\_data) – O(1);
     + \_\_str\_\_(self) – O(1).
2. class LinkedList:
   * + \_\_init\_\_(self, head=None) – O(1);
     + \_\_len\_\_(self) – O(1);
     + append(self, element) – O(n);
     + \_\_str\_\_(self) – O(n);
     + pop(self) – O(n);
     + change\_on\_end(self, n, new\_data) – O(n);
     + clear(self) – O(1).

3. Описать возможную реализацию бинарного поиска в связном списке. Чем отличается реализация алгоритма бинарного поиска для связного списка и для классического списка Python?

1. Найдите средний элемент связанного списка
2. Сравните средний элемент с ключом.
3. Если ключ найден в среднем элементе, процесс завершается.
4. Если ключ не найден в среднем элементе, выберите, какая половина будет использоваться в качестве следующего пространства поиска.

* Если ключ меньше среднего узла, то для следующего поиска используется левая сторона.
* Если ключ больше среднего узла, то для следующего поиска используется правая сторона.

1. Этот процесс продолжается до тех пор, пока не будет найден ключ или не будет исчерпан весь связанный список.

Для классического списка Python, элементы хранятся в памяти непрерывно, и к ним можно обращаться по индексу. Это позволяет использовать стандартный алгоритм бинарного поиска, который оперирует с индексами элементов списка.

Для связного списка, элементы не хранятся непрерывно в памяти, а каждый элемент ссылается на следующий элемент. Поэтому нельзя просто обратиться к элементу списка по индексу.

Таким образом, при реализации бинарного поиска в связном списке необходимо учитывать особенности его структуры и использовать подходящие методы доступа к элементам.

Разработанный программный код см. в приложении А.

## Тестирование

Результаты тестирования представлены в табл. 1.

Таблица 1 – Результаты тестирования

|  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- |
| № п/п | Входные данные | Выходные данные | Комментарии |
|  | linked\_list = LinkedList()  print(linked\_list)  linked\_list.append(10)  linked\_list.append(20)  linked\_list.append(30)  linked\_list.append(40)  linked\_list.append(50)  print(linked\_list) | LinkedList[]  LinkedList[length = 3, [data: 10, next: 20; data: 20, next: 30; data: 30, next: 40; data: 40, next: 50; data: 50, next: None]] | Выходные данные соответствуют ожиданиям |
|  | linked\_list = LinkedList()  linked\_list.append(10)  linked\_list.append(20)  print(linked\_list)  linked\_list.pop()  print(linked\_list) | LinkedList[length = 3, [data: 10, next: 20; data: 20, next: None]]  LinkedList[length = 1, [data: 10, next: None]] | Выходные данные соответствуют ожиданиям |
|  | linked\_list = LinkedList()  linked\_list.append(10)  linked\_list.append(20)  linked\_list.append(30)  print(linked\_list)  linked\_list.change\_on\_end(1, 40)  print(linked\_list)  linked\_list.clear()  print(linked\_list) | LinkedList[length = 3, [data: 10, next: 20; data: 20, next: 30; data: 30, next: None]]  LinkedList[length = 3, [data: 40, next: 20; data: 20, next: 30; data: 30, next: None]]  LinkedList[] | Выходные данные соответствуют ожиданиям |

## Выводы

В ходе выполнения работы были изучены принципы работы односвязного списка и его реализации на языке Python.

# 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):

if self.next:

return f"data: {self.data}, next: {self.next.data}"

else:

return f"data: {self.data}, next: None"

class LinkedList:

def \_\_init\_\_(self, head = None):

self.head = head

self.length = 0 if head is None else 1

def \_\_len\_\_(self):

return self.length

def append(self, element):

new\_node = Node(element)

if self.head is None:

self.head = new\_node

else:

current = self.head

while current.next:

current = current.next

current.next = new\_node

self.length += 1

def \_\_str\_\_(self):

if self.head is None:

return "LinkedList[]"

else:

st = f"LinkedList[length = {self.length}, ["

current = self.head

while current:

st += f"data: {current.data}, next: {current.next.data if current.next else None}; "

current = current.next

st = st[:-2]

st += ']]'

return st

def pop(self):

if self.head is None:

raise IndexError("LinkedList is empty!")

elif self.head.next is None:

self.head = None

self.length = 0

else:

current = self.head

while current.next.next:

current = current.next

current.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!")

current = self.head

for \_ in range(self.length - n):

current = current.next

current.change\_data(new\_data)

def clear(self):

self.head = None

self.length = 0