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

ОТЧЕТ

по лабораторной работе №2

по дисциплине «Информационные технологии»

Tema: Алгоритмы и структуры данных в Python

Студент гр. 3341	 Бойцов В.А
Преподаватель	Иванов Д.В

Санкт-Петербург 2024

Цель работы

Ознакомиться с базовыми алгоритмами и структурами данных, использующимися в разработке в целом и в программировании на языка Python в частности. Разработать программу, реализующую однонаправленный список.

Задание

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:

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

И следующие методы:

- о __init__(self, data, next) конструктор, у которого значения по умолчанию для аргумента next равно None.
- о **get_data(self)** метод возвращает значение поля data (это необходимо, потому что *в идеале* пользователь класса не должен трогать поля класса Node).
- o change_data(self, new_data) метод меняет значение поля data объекта Node.
- о __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:

- о **head** # Данные первого элемента списка.
- o **length** # Количество элементов в списке.

И следующие методы:

- о __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.
- о __len__(self) перегрузка метода __len__, он должен возвращать длину списка (этот стандартный метод, например, используется в функции len).
- о **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.
- о __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.

- о **pop(self)** удаление последнего элемента. Метод должен выбрасывать исключение IndexError с сообщением "LinkedList is empty!", если список пустой.
 - о clear(self) очищение списка.
- o 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(linked_list) # LinkedList[length = 1, [data: 10, next: None]]
```

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

В отчете вам требуется:

- 1. Указать, что такое связный список. Основные отличия связного списка от массива.
 - 2. Указать сложность каждого метода.
- 3. Описать возможную реализацию бинарного поиска в связном списке. Чем отличается реализация алгоритма бинарного поиска для связного списка и для классического списка Python?

Основные теоретические положения

Связный список — структура данных, состоящая из элементов (узлов), каждый из которых помимо данных содержит в себе ссылки на следующий (предыдущий) элемент списка. Однонаправленный связный список состоит из элементов, содержащих ссылки на последующие элементы списка.

Основные отличия связного списка от массива заключаются в том, что массив хранится в памяти непрерывным блоком, в то время как узлы связного списка могут храниться отдельно друг от друга, что при больших объёмах данных позволяет оптимизировать хранение информации в памяти. Также в массиве доступ к элементам осуществляется по их индексам, в то время как в связном списке доступа по индексу элемента может и не быть.

Добавление элемента в конец списка (append()), создание строкового представления списка ($_str_{}()$), удаление последнего элемента (pop()) и замена данных в n-ном элементе с конца списка ($change_on_end()$) имеют сложность O(n), т.к. требуют итерации по всему списку.

Конструктор списка ($\underline{init}_{\underline{}}()$), получение длины списка ($\underline{len}_{\underline{}}()$) и очищение списка ($\underline{clean}()$) имеют сложность O(1), т.к. не зависят от количества элементов в списке.

Если считать, что связный однонаправленный список отсортирован, то удобнее всего для бинарного поиска было бы хранить ссылки на первый, последний и центральный узлы рассматриваемого участка списка и менять их при поиске (что, конечно, потребует итерации по элементам списка, хранение длины участка между крайними элементами). Классический список в Python имеет индексацию и доступ по индексам, что означает, что бинарный поиск может обращаться к нужным для его работы крайним и центральным элементам по индексу, а находить эти индексы простой арифметикой.

Выполнение работы

Реализуется класс *Node*, содержащий поля __data (приватное поле, данные, хранящиеся в элементе *Node*) и *next* (ссылка на следующий элемент). Метод __init__(self, data, next=None) инициализирует объект класса *Node* (поле next по умолчанию *None*), get_data(self) возвращает значение приватного поля __data, change_data(self, new_data) заменяет данные объекта класса *Node* на новые, а __str__(self) с помощью форматной строки создаёт строковое представление объекта класса *Node*.

Далее реализуется класс LinkedList, имеющий два поля: head — данные первого элемента списка, и length — количество элементов в списке.

Mетод __init__(self, head) — конструктор класса, который в зависимости от содержимого head инициализирует объект класса LinkedList.

Метод *len (self)* возвращает значение поля *length*.

Метод *append(self, element)* итерируется по всему списку до его конца (если длина списка равна 0, создаётся голова списка), добавляет в конец списка объект класса *Node*, инициализированный из значения *element*.

Метод __str__(self) итерируется по всему списку и возвращает представление списка форматной строкой.

Метод *pop(self)* итерируется по всему списку до его предпоследнего элемента (если список пустой, выбрасывается исключение *IndexError*), затем удаляет ссылку на последний элемент списка.

Метод clean(self) присваивает head значение Node, а length — значение 0.

Метод $change_on_end(self, n, new_data)$ в случае правильного индекса n удаляет length-n-ый элемент с начала (т.е. n-ый с конца), итерируясь до искомого элемента. Если элемента с индексом n нет в списке, выбрасывается исключение KeyError.

Разработанный программный код см. в приложении А.

Тестирование

Результаты тестирования представлены в табл. 1.

Таблица 1 – Результаты тестирования

таолица 1— гезультаты тестирования					
№ п/п	Входные данные	Выходные данные	Комментарии		
1.	linked_list =	LinkedList[]	Тестирование		
	LinkedList()	0	основных	методов	
	<pre>print(linked_list)</pre>	LinkedList[length = 1,	списка		
	<pre>print(len(linked list))</pre>	[data: 10, next: None]]			
	linked list.append(10)	1			
	print(linked_list)	LinkedList[length = 2,			
	<pre>print(len(linked list))</pre>	[data: 10, next: 20; data:			
	linked list.append(20)	20, next: None]]			
	print(linked list)	2			
	print(len(linked list))	LinkedList[length = 1,			
	linked list.pop()	[data: 10, next: None]]			
	print(linked list)	LinkedList[length = 1,			
	print(linked list)	[data: 10, next: None]]			
	print(len(linked_list))	1			

Выводы

В ходе выполнения лабораторной работы были изучены основные алгоритмы и структуры данных, применяющиеся в разработке на языке Python. Была написана программа, реализующая однонаправленный связный список с помощью двух классов Node и LinkedList.

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):
             return f"data:
                                {self.__data}, next: {None if
self.next==None else self.next. data}"
     class LinkedList:
         def __init__(self, head = None):
             if head == None:
                 self.head=None
                 self.length=0
                 self.head=head
                 self.length=1
         def len (self):
             return self.length
         def append(self, element):
             new node = Node(element)
             if self.length==0:
                 self.head=Node(element)
                 self.length=1
             else:
                 tail=self.head
                 while(tail.next != None):
                     tail=tail.next
                 tail.next=new node
                 self.length+=1
         def str (self):
             if self.length==0:
                 return "LinkedList[]"
             else:
                 output = f"LinkedList[length = {self.length}, ["
                 current=self.head
                 while(current!=None):
                     output=output+str(current)+"; "
                     current=current.next
```

```
output=output[:-2]+"]]"
        return output
def pop(self):
    if self.length==0:
        raise IndexError("LinkedList is empty!")
    else:
        current=self.head
        if self.length == 1:
            self.head=None
        else:
            while(current.next.next!=None):
                current=current.next
            current.next=None
        self.length-=1
def change_on_end(self, n, new_data):
    if not(1<=n<=self.length):</pre>
        raise KeyError("Element doesn't exist!")
    else:
        element = self.head
        for i in range(self.length-n):
            element=element.next
        element.change_data(new_data)
def clear(self):
    self.head=None
    self.length=0
```

ПРИЛОЖЕНИЕ Б ТЕСТИРОВАНИЕ

Если результаты тестирования велики (больше 1 страницы), то их выносят в приложение.

Процесс тестирования можно представить в виде таблицы, например:

Таблица Б.2 - Примеры тестовых случаев

№ п/п	Входные данные	Выходные данные	Комментарии
2.			
3.			
4.			

Обратите внимание, что в нумерации таблицы в приложении обязательно должен быть в качестве префикса номер самого приложения: Б.