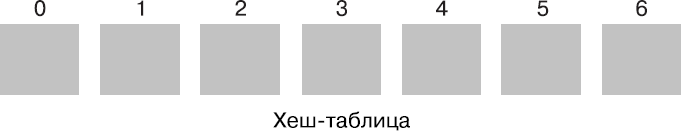
Дисциплина «Алгоритмы решения прикладных задач» Рабочая тетрадь 4.

Рекурсия. Хэш-таблица. Ассоциативный массив

|  |
| --- |
| **Теоретический материал** |
| **Рекурсия** — это такой способ организации вспомогательного алгоритма (подпрограммы), при котором эта подпрограмма (процедура или функция) в ходе выполнения ее операторов обращается сама к себе. То есть в теле функции она вызывает саму себя.  Практически любую рекурсивную функцию можно переписать нерекурсивным образом с применением циклов и условных операторов.  Например, вычисление факториала числа *N*, т. е. вычисление произведения всех чисел от 1 до *N* (в математике обозначается *N*!) нерекурсивным способом можно на C++ записать в виде следующего цикла;  int N=10; //будем вычислять факториал числа 10  int fact = 1; //переменная для «накопления» значения факториала for(int i=1; i<=N; i++)  {  fact\*=i;  }  //По окончании цикла в переменной fact будет факториал числа *N*  Рекурсивно посчитать факториал можно, написав функцию, которая при выполнении вызывает себя. Такое возможно, поскольку N!=N\*(N-1)!  int factorial(int i)  {  if (i==0) return 1;  else return i\*factorial(i-1);  }  *Пример 1 демонстрирует вычисление факториала рекурсивным и нерекурсивным образом.*  **Ассоциативный массив** — абстрактный тип данных, в котором хранятся пары  «ключ — значение» с уникальными ключами. **Пара «ключ** — **значение»** состоит |

из двух фрагментов данных, отображаемых вместе: ключа и значения. **Ключ** — это фрагмент данных для извлечения значения. **Значение** — фрагмент данных, для извлечения которого используется ключ. В качестве ключа могут выступать как целые числа, так и строки или какие-либо другие данные. Элемент «**Значение**» - это данные любой природы и сложности (начиная от целых чисел и заканчивая объектами классов).



Существует много различных реализаций ассоциативного массива, но наиболее популярной реализацией являются хеш-таблицы. Хеш-таблица — линейная структура данных, в которой хранятся пары «ключ — значение» с уникальными ключами, а это значит, что вы не можете хранить дубликаты ключей в хеш- таблице.

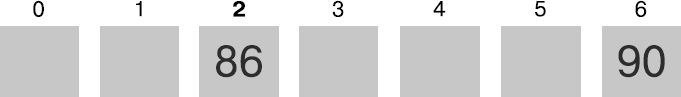
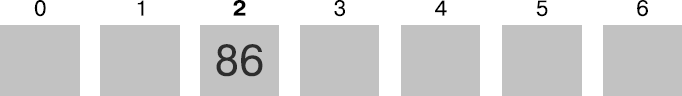
Языки программирования, конечно, содержат в готовом виде хэш-таблицу. В Python это словари, в C++ это std::unordered\_set.

Для «ручной» реализации хэш-таблицы используется обычный массив. При этом в паре «ключ-значение» ключ преобразуется в индекс элемента массива. Для преобразования используют хэш-функцию, которая преобразует ключ в число из диапазона от 0 до размера массива для хранения хэш-таблицы. Хэш-функции бывают разные (хотя бы потому, что в качестве ключа могут выступать как числовые значения, так и, например, строки).

Рассмотрим пример. Для простоты, в данном примере элемент «значение» пары будет равняться ключу. Пустая хэш-таблица (на основе массива) содержит 7 элементов и выглядит так:

Будем заполнять хэш-таблицу элементами: 86, 90, 27, 29, 38, 39, 40.

Первое число, которое нужно сохранить, — 86. Чтобы сохранить 86 в хеш- таблице, необходима хеш-функция. Одна из простых хеш-функций состоит в том, чтобы взять каждое число и выполнить операцию остатка от деления на количество элементов массива. Например, чтобы получить хеш- значение для числа 86, вы вычисляете 86 % 7. Результат равен 2, а значит, помещаем 86 в ячейку с индексом 2 в массиве, который используете для сохранения данных хеш- таблицы.



Следующее число, которое нужно сохранить в хеш-таблице, — 90, поэтому вы вычисляете 90 % 7, что равно 6. Итак, помещаем 90 в индекс 6 в вашем массиве.

И наконец, нужно добавить 21, 29, 38, 39 и 40 в хеш-таблицу. Вот что произойдет, когда найдем остаток от деления на 7 для этих чисел:

27 % 7 = 0

29 % 7 = 1

38 % 7 = 3

39 % 7 = 4

40 % 7 = 5

До сих пор добавление данных в хеш-таблицу происходило по плану. Предположим, мы хотим еще добавить число 30. Поскольку 30 % 7 равно 2, мы должны добавить 30 в слот 2. Здесь, однако, возникает проблема, потому что в этом слоте уже есть число 86. Когда два числа попадают в один и тот же слот, возникает **коллизия**. Чтобы разрешить ее, мы помещаете 30 в следующий пустой слот (допустим, в нашем массиве еще есть пустые слоты). Такое решение работает, однако, если вам потребуется найти число 30, придется сделать следующее:

использовать хеш-функцию для поиска местоположения числа в массиве, проверить ячейку с индексом 2, понять, что в ней записано не число 30, а затем просматривать последующие ячейки до тех пор, пока вы не найдете искомое число. Все это добавляет вычислительной сложности.

Существуют и другие способы решения коллизий, такие как хранение в каждой ячейке массива указателя на «голову» связанного списка и помещение каждой конфликтующей пары в список, соответствующий исходной конфликтной ячейке. То есть в любом случае каждое «значение» помещается в связанный список, указатель на голову которого хранится в ячейке массива (хэш-таблицы). Если в связанном списке, предназначенном для добавляемого элемента, уже есть элемент, то новое значение добавляется в хвост хранимого связанного списка. Если элементов в списке нет, то указатель на голову является нулевым (nullptr).

Если есть необходимость сохранить сами ключи (отличающиеся от значений), то организуют еще один массив для хранения ключей. Индекс элемента для хранения ключа также определяется на основе хэш-функции.

|  |  |
| --- | --- |
| **Пример 1** | |
| ***Задача:*** | |
|  | Написать на языке C++ программу, в которой факториал числа N считается с помощью цикла и с помощью рекурсивной процедуры. |
| ***Решение:*** | |

|  |  |
| --- | --- |
|  |  |
| ***Ответ:*** | |
|  |  |

|  |  |
| --- | --- |
| **Задание 1** | |
| ***Задача:*** | |
|  | Написать программу с рекурсивной функцией нахождения НОД двух чисел по алгоритму Евклида (*алгоритм объяснен в рабочей тетради 2, за основу можно взять нерекурсивный пример 1 из рабочей тетради 2*). Рекурсивно НОД двух чисел определяется следующим образом:    Выход из рекурсии происходит, когда a=b, это и есть НОД |
|  |
| ***Решение:*** | |

|  |  |
| --- | --- |
| def nod(a, b):  a, b = abs(a), abs(b)  if a == 0 or b == 0:  return "НОД не существует"  if a == b:  return a  if a > b:  return nod(a - b, b)  return nod(a, b - a)   a = int(input("Первое число: ")) b = int(input("Второе число: ")) print(nod(a, b)) | |
| ***Ответ:*** | |
|  | |
| **Задание 2** | |
| ***Задача:*** | |
|  | Написать рекурсивную подпрограмму вычисления чисел Фибоначчи. Xn=Xn-1+Xn-2; X0=1; X1=1 (см. подсказки в слайдах с лекции) |
| ***Решение:*** | |
| def fibonacci(n):  if n == 0:  return 0  elif n == 1:  return 1  return fibonacci(n - 1) + fibonacci(n - 2)   n = int(input("Введите номер числа Фибоначчи: ")) print(fibonacci(n)) | |
| ***Ответ:*** | |
|  | |
| **Задание 3** | |
| ***Задача:*** | |
|  | Переписать программу из рабочей тетради 1 для нахождения корня уравнения методом половинного деления, реализовав метод через рекурсивную процедуру (вариант тот же, что и в рабочей тетради 1, см. подсказки в слайдах с лекции) |
| ***Решение:*** | |
|  | def bisection(f, start=0.0, end=1.0, tol=0.000001):  mid = (start + end) / 2  if abs(end - start) < tol:  return mid   if f(start) \* f(mid) < 0:  return bisection(f, start, mid, tol)  return bisection(f, mid, end, tol)   def func(x):  return 0.25\*x\*x\*x + x - 2  a = 0 b = 1  print(bisection(func, a, b)) |
| ***Ответ:*** | |
|  |  |
| **Задание 4\*** | |
| ***Задача:*** | |
|  | Написать программу с рекурсивной функцией для нахождения суммы цифр числа. |
| ***Решение:*** | |
| def sum\_of\_digits(n):  n = abs(n)  if n == 0:  return 0  return n % 10 + sum\_of\_digits(n // 10)   number = int(input("Введите число: ")) print(sum\_of\_digits(number)) | |
| ***Ответ:*** | |
|  | |
| **Задание 5\*** | |
| ***Задача:*** | |
|  | Написать программу с рекурсивной функцией для нахождения значения функции Дейкстры: |
|  |
| ***Решение:*** | |
|  |  |

def dijkstra(n):  
 if n == 1:  
 return 1  
 if n % 2 == 0:  
 return dijkstra(n // 2)  
 return dijkstra(n // 2) + dijkstra(n // 2 + 1)  
  
number = int(input("Введите число: "))  
print(dijkstra(number))

|  |  |
| --- | --- |
| ***Ответ:*** | |
|  |  |
|  | |
|  | |
|  | Задание 6 Написать программу с рекурсивной функцией для нахождения решения головоломки «Ханойская башня» (без визуализации) |
| ***Решение:*** | |
| def hanoi(n, a\_town, c\_town, b\_town, show=False, moves=[0]):  if n == 1:  moves[0] += 1 # Увеличиваем счётчик перестановок  if show:  print(f"Переместить диск 1 с {a\_town} на {c\_town}")  return   hanoi(n - 1, a\_town, b\_town, c\_town, show, moves)  moves[0] += 1 # Увеличиваем счётчик перестановок  if show:  print(f"Переместить диск {n} с {a\_town} на {c\_town}")  hanoi(n - 1, b\_town, c\_town, a\_town, show, moves)  # Основная часть программы num = int(input("Введите число дисков: ")) moves\_count = [0] # Список для хранения количества перестановок hanoi(num, "A", "C", "B", True, moves\_count)  print(f"Общее количество перестановок: {moves\_count[0]}") | |
|  | |
|  |  |

|  |  |
| --- | --- |
| **Задание 7** | |
| ***Задача:*** | |
|  | Повторить пример, похожий на разобранный в «Теоретическом материале»: на вход программе подается цепочка целых чисел: 86, 90, 27, 29, 38, 30, 40. Сформировать из этого набора данных хэш-таблицу (ключ и значение совпадают). Размер массива равен 7. В качестве функции хэширования рассмотреть остаток от деления на 7. Выбрать любой способ избежания коллизии. |
| ***Решение:*** | |
|  | hash\_t = [[] for i in range(7)]  def get\_hash(value):  return value % len(hash\_t)  def add\_value(value):  hash\_t[get\_hash(value)].append(value)  list = [86, 90, 27, 29, 38, 30, 40] for elem in lst:  add\_value(elem)  print(hash\_t) |
| ***Ответ:*** | |
|  |  |
| **Задание 8\*** | |
| ***Задача:*** | |
|  | Создать класс «Хэш-таблица». Реализовать методы:  1) Добавление элемента в хэш-таблицу (при этом реализовать, как минимум, добавление пар «ключ-значение», соответствующих типам  <int, string> и <string, string>. Избежание коллизий реализовать через связанный список. |

|  |  |
| --- | --- |
|  | 1. Реализовать метод поиска элемента по ключу. В случае, если одному ключу соответствует несколько значений, вернуть значения в виде списка 2. Реализовать операцию удаления пары «ключ-значение». Если у ключа есть иные значения – удалять только значения 3. Продемонстрировать работу класса на примере телефонной книги, где ключи – фамилии, а значения – номера телефонов.   Ниже приведен пример хэш-функции для перевода строковых ключей (в виде массивов char) в индекс^    HASH\_SIZE – это размер хэш-таблицы. |
| ***Решение:*** | |
|  | class Node:  def \_\_init\_\_(self, val):  self.val = val  self.next = None  class LinkedList:  def \_\_init\_\_(self):  self.head = None   def append(self, val):  if not self.head:  self.head = Node(val)  return  cur = self.head  while cur.next:  cur = cur.next  cur.next = Node(val)   def \_\_getitem\_\_(self, idx):  cur = self.head  for \_ in range(idx):  cur = cur.next  return cur.val   def clear(self):  self.head = None   def remove(self, val):  prev = None  cur = self.head  while cur:  if cur.val == val:  if prev:  prev.next = cur.next  else:  self.head = cur.next  return  prev = cur  cur = cur.next   def \_\_iter\_\_(self):  cur = self.head  while cur:  yield cur.val  cur = cur.next   def \_\_len\_\_(self):  return sum([1 for \_ in self])   def \_\_str\_\_(self):  s = "["  for node in self:  s += str(node) + ", "  if s[-1] == "[":  return "[]"  return s[:-2] + "]"   class HashTable:  def \_\_init\_\_(self, size=10):  self.size = size  lst = LinkedList()  for \_ in range(self.size):  lst.append(LinkedList())  self.table = lst   def \_get\_hash(self, val):  if isinstance(val, int):  return val % self.size  elif isinstance(val, str):  return sum([ord(char) for char in val]) % self.size  raise ValueError("Unsupported type")   def \_\_setitem\_\_(self, key, val):  idx = self.\_get\_hash(key)  self.table[idx].append(val)   def \_\_getitem\_\_(self, key):  idx = self.\_get\_hash(key)  if self.table[idx] is []:  raise KeyError("Key not found")  if len(self.table[idx]) == 1:  return self.table[idx][0]  return self.table[idx]   def remove(self, key, val=None):  idx = self.\_get\_hash(key)  if val is not None:  self.table[idx].remove(val)  else:  self.table[idx].clear()   def \_\_delitem\_\_(self, key):  return self.remove(key)   def \_\_contains\_\_(self, key):  idx = self.\_get\_hash(key)  return self.table[idx] is not []   def \_\_str\_\_(self):  return str(self.table)   def \_\_repr\_\_(self):  return str(self.table)   data = HashTable()  data["Яблоко"] = *"111111"* data["Банан"] = *"222222"* data["Вишня"] = *"333333"* data["Дата"] = *"555555"* data["Бузина"] = *"666666"* data["Инжир"] = *"777777"* print(data["Дата"]) print(data["Яблоко"]) print(data) data.remove("Яблоко", *"222222"*) print(data) del data["Яблоко"] print(data) |
| ***Ответ:*** | |
|  |  |
| **Задание 9** | |
| ***Задача:*** | |
|  | Написать программу, на вход которой подается строка, а на выходе перечисляются содержащиеся в строке символы с указанием количества вхождений символа. Реализовать алгоритм с использованием хэш-таблицы. Можно использовать самостоятельно написанную хэш-таблицу, но можно использовать и готовые решения (например, словари в Python).  Рекомендации по созданию алгоритма:   1. Реализовать алгоритм в виде функции, на вход которой подается строка) 2. Создаем пустую хэш-таблицу 3. В цикле for перебираем символы строки |

|  |  |
| --- | --- |
|  | 1. Если символа еще нет в хэш-таблице, добавляем в первый массив (в первую по счету пустую ячейку) новый ключ (символ), а во второй массив значение 1 (в ячейку с тем же индексом), поскольку символ впервые появляется в хэш-таблице. 2. Если символ есть в хэш-таблице, увеличиваем значение на 1 3. После прогона через цикл всей строки выводим на печать пары «ключ- значение» |
| ***Решение:*** | |
|  | def get\_statistic(text):  result = {}  for char in text:  result[char] = result.get(char, 0) + 1  print(\*result.items(), sep=", ")   user\_input = input("Введите текст: ") get\_statistic(user\_input) |
| ***Ответ:*** | |
|  |  |
| **Задание 10\*** | |
| ***Задача:*** | |
|  | Задача «сумма двух». Вернуть индексы двух чисел в неотсортированном массиве, которые в сумме дают заданное значение. Решить задачу на основе хэш-таблицы. Например, для массива [-1, 2, 3, 4, 7] и заданного значения 5  выводятся индексы 1 и 2 (поскольку 2+3=5). |
| ***Решение:*** | |
|  | def find\_pair(nums\_list, target\_value):  result = {}  for idx, num in enumerate(nums\_list):  if target\_value - num in result:  return result[target\_value - num], idx  result[num] = idx  print("Введите массив: ") numbers = list(map(int, input().split())) print("Введите число: ") target = int(input()) print(find\_pair(numbers, target)) |
| ***Ответ:*** | |
|  |  |
| **Задание 11\*\*** | |
| ***Задача:*** | |
|  | Преобразовать данные в JSON-формате в хэш-таблицу. |
| ***Решение:*** | |
|  | import json  def json\_to\_hash\_table():  with open("data.json") as file:  json\_data = json.load(file)  data = {}   for elem in json\_data:  data[elem["id"]] = data.get(elem["id"], []) + [elem["name"]]  return data  print(json\_to\_hash\_table()) |
| ***Ответ:*** | |
|  |  |