Завдання О: Реалізувати Віртуальну Машину за допомогою Python.

- Завдання 0: Реалізувати Віртуальну Машину за допомогою Python.
 - ЧАСТИНА 0 структура модуля.
 - !!! Рішення повинно включати в себе згенерований пакет (wheel та sdist версії). !!!
 - Парсер
 - ЧАСТИНА 1 математичний рушій
 - Бінарні операції
 - Унарні операції
 - Операції з пам'яттю
 - Префікс OP_
 - Float Ta int
 - ЧАСТИНА 2 I/O
 - I/O
 - ЧАСТИНА 3 Конструкції управління
 - Операції для управління потоком виконання
 - ЧАСТИНА 4 Функції
 - Виклик функції
 - ЧАСТИНА 5 Серіалізація

В цьому завданні, вам необхідно реалізувати просту ВМ, здатну виконувати потік спеціальних інструкцій.

Архітектура ВМ має включати **стек** - структуру даних, що використовується для тимчасового збереження об'єктів для подальшої обробки. Також для реалізації змінних, потрібно буде додати інші структури даних, які в сукупності називаються **пам'яттю**. Реалізація може бути довільною і включати одну або декілька структур даних.

Завдання складається з 5 частин. Кожна включає в себе певний додатковий функціонал, що потрібно реалізувати поверх існуючого. Частина 1 реалізується з нуля.

Для виконання роботи, зовнішні бібліотеки не потрібні (окрім pytest, див. нижче). Ваш код буде протестований в звичайному середовищі Python 3.10, але інші версії також повинні підходити, якщо ви не використовуватимете нових функцій з Python 3.11+.

Будь ласка, встановіть модуль pytest щоб тестувати ваше рішення.

```
pip install pytest
# або pip3 якщо ви викоритовуєте глобальне середовище.
```

Тепер ви можете запускати тести:

```
pytest tests/test_part?.py
```

ЧАСТИНА 0 - структура модуля.

Рішення повинно бути у вигляді модуля, який має наступну структуру:

```
my_vm/__init__.py
my_vm/vm.py
my_vm/other_files_if_necessary.py
setup.py
```

Всі тести зберігаються в папці tests/. Припускається, що my_vm.vm можна імпортувати.

!!! Рішення повинно включати в себе згенерований пакет (wheel та sdist версії). !!!

Див: https://packaging.python.org/en/latest/flow/#build-artifacts

Парсер

Щоб запускати тести, спочатку імплементуйте простий парсер тексту байткоду. Див. my_vm/vm.py:parse_string та тести.

ЧАСТИНА 1 - математичний рушій

Спершу, імплементуйте просту ВМ для математичних операцій.

Специфікація байткоду:

Бінарні операції

```
Забрати два об'єкти зі стеку, обчислити бінарний оператор, покласти результат на стек.

OP_ADD — додавання (a + b)

OP_SUB — віднімання (a — b)

OP_MUL — множення (a * b)

OP_DIV — ділення (a / b)

OP_DIV — ділення (a / b для float, a // b для int)

Зауважте, що операції (на відміну від функцій) читають аргументи зі стеку по порядку:

Стек: [b, a] —> a — b
```

Унарні операції

```
Забрати один об'єкт зі стеку, обчислити унарний оператор, покласти результат на стек.

OP_SQRT — квадратний корінь (math.sqrt(a))
```

```
OP_NEG — унарний мінус (—a)
OP_EXP — експонента (math.exp(a))
```

Операції з пам'яттю

```
Завантажити значення змінної `variable_name` і покласти його на стек. OP_LOAD_VAR <variable_name>

Завантажити константу `value` та покласти його на стек. OP_LOAD_CONST <value>

Забрати об'єкт зі стеку, присвоїти змінній <variable_name> значення цього об'єкту. OP_STORE_VAR <variable_name>
```

Префікс ОР_

В тестах ви можете знайти приклади коду для ВМ. Зверніть увагу, що там опкоди записуються без префіксу OP_. Ця деталь не надто ускладнює імплементацію, але робить синтаксис більш реалістичним.

Float Ta int

Єдина відмінність такої ВМ від лекційної полягає в тому, що вона має підтримувати цілі числа та дійсні числа і не сплутувати їх. Конвертацію реалізовувати не потрібно.

ЧАСТИНА 2 - I/O

B Python, ви можете передавати функції як змінні/аргументи будь-куди. Наприкла, ви можете написати функцію

```
def my_func(a):
   print(a*2)
```

і потім передавати її як аргумент в іншу функцію:

```
def use_foo(foo, args):
    foo(args)

use_foo(my_func, 3)
# Output: 6
```

Також пам'ятайте, що ви можете написати функцію будь-де, навіть в середині іншої функції.

```
def my_func():
    def my_func_inside(a):
        print(a)

    my_func_inside(3)
    return my_func_inside

foo = my_func()
# Output: 3

foo(4)
# Output: 4
```

Вашим завдання буде реалізація інструкцій пов'язаних із I/O. Щоб зробити реалізацію ВМ більш гнучгою, VM повинен приймати в конструктор відповідні функції на вхід. Тобто:

```
VM(input_fn=input, print_fn=print)
```

В даному випадку, коли OP_INPUT_* буде виконуватись, вбудовану функцію input буде викликано, а отриманий результат оброблено та покладений на стек. Ця функція дає користувачу можливість ввести в терміналі число або функцію. Така сама ситуація і з OP_PRINT (print буде викликано).

1/0

I/O в нашій ВМ буде реалізовано наступним чином: Клас VM отримує параметри:

- "print_fn" функція, що приймає на вхід об'єкт для виводу.
- "input_fn" функція, що повертає об'єкт із вхідних даних.

```
Забирає об'єкт зі стеку та передає його значення в "print_fn".

OP_PRINT

Читати об'єкт (рядок або число) та покласти його на стек.

OP_INPUT_STRING

OP_INPUT_NUMBER
```

ЧАСТИНА 3 - Конструкції управління

В цій частині ви реалізуєте інструкції для конструкцій управління. Вони дозволять представляти if, for/while та ін.

Операції для управління потоком виконання

```
Забрати два об'єкта зі стеку та порівняти їх.
Якщо (a <OP> b), покласти 1 на стек, інакше покласти 0 на стек.
```

```
OP EQ
OP_NEQ !=
OP_GT >
0P LT <
OP GE >=
0P_LE <=
Стрибки та мітки.
В нашому байткоді, мітка може бути поставлена спеціальною інструкцією
OP_LABEL.
Рекомендовано парсити всі мітки з байткоду до його виконання, адже
операції стрибків можуть іти раніше міток.
Мітка позначає спеціальне місце з іменем, куди можна здійснити стрибок.
Якщо OP_JMP <label_name> виконується, то далі виконання буде продовжено з
інструкції, що іде після OP_LABEL <label_name>.
OP_LABEL <label_name>
Забрати об'єкт (число) зі стеку. Якщо це 1, здіснити стрибок до мітки,
інакше продовжити виконання далі.
OP_CJMP <label_name>
Просто здійснити стрибок до мітки.
OP_JMP <label_name>
```

ЧАСТИНА 4 - Функції

Тепер, реалізуйте функції та їх виклик. Очікується, що вони слідуватимуть правилам scope'у, тобто змінні із однієї функції не можна побачити в середині іншої:

```
# Pseudocode:

def foo(a, b):
    c = a + b

a = 3
b = 4
foo(a, b)
print(c)
# Error: c is not defined!

a = 3
b = 4
c = 0
foo(a, b)
print(c)
# Output: 0. In our bytecode, no globals allowed!!! This simplifies your task.
```

```
Перед викликом потрібно покласти аргументи цієї функції на її стек в зворотньому порядку, а також покласти на стек її ім'я. Наприклад, щоб викликати foo(a, b), покладіть а, покладіть b, покладіть "foo", а потім викликайте OP_CALL.

OP_CALL

***

# foo(a, b)

OP_LOAD_CONST 3 # a

OP_LOAD_CONST 5 # b

OP_LOAD_CONST "foo" # function name

OP_CALL

***

Повернутись із функції. Якщо функція щось повертає, це щось буде лежати на горі стеку.

OP_RET
```

Код для кожної функції має зберігатись окрему. Тому, код який ви передаєте в vm. run_code буде словником, з ключами - назвами функцій, а значеннями - списками інструкцій. Глобальний код (вхідна точка) є функцією з спеціальною назвою "\$entrypoint\$".

```
code = {
    "foo": [... opcodes for foo ...],
    "bar": [... opcodes for bar ...],
    "$entrypoint$": [... main entrypoint ...],
}
vm.run_code(code)
```

ЧАСТИНА 5 - Серіалізація

Нарешті, реалізуйте функції серіалізації та десериалізації:

- Meтoд vm.run_code_from_json(json_filename). Див тести в якості прикладу використання.
- Методи vm.dump_memory(filename) та vm.dump_stack(filename) мають серіалізувати пам'ять та стек в ріскіе файл.
- Meтoди vm.load_memory(filename) та vm.load_stack(filename) мають десеріалізовувати пам'ять та стек із ріскіе файлу, та заміняють поточні пам'ять та стек ВМ.