## МИНИСТЕРСТВО НАУКИ И ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ РОССИЙСКОЙ

# ФЕДЕРАЦИИ

Федеральное государственное автономное образовательное учреждение высшего образования «СЕВЕРО-КАВКАЗСКИЙ ФЕДЕРАЛЬНЫЙ УНИВЕРСИТЕТ»

Кафедра инфокоммуникаций

«Синхронизация потоков в языке программирования Python»

Отчет по лабораторной работе № 2.24(11)

по дисциплине «Основы программной инженерии»

Выполнил студент групп	кип ы	(-б-о-21	-1
Халимендик Я. Д.	« » 2	023г.	
Подпись студента			
Работа защищена « »		20	_Γ.
Проверил Воронкин Р.А.			
	(по	дпись)	

Цель работы: приобретение навыков использования примитивов синхронизации в языке программирования Python версии 3.х.

### Ход работы:

- 1. Изучить теоретический материал работы.
- 2. Создать общедоступный репозиторий на GitHub, в котором будет использована лицензия IT и язык программирования Python.

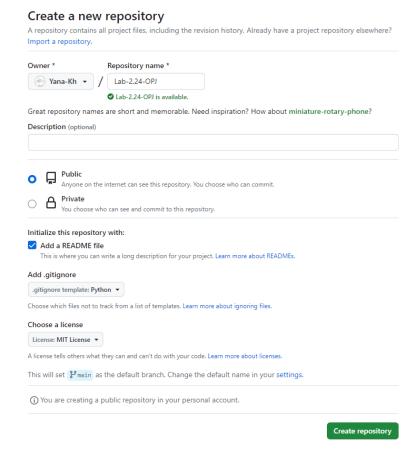


Рисунок 1 – Создание репозитория

3. Выполните клонирование созданного репозитория.

```
Users\aнтон\Desktop\Git>git clone https://github.com/Yana-Kh/Lab-2.24-OPJ.git ning into 'Lab-2.24-OPJ'...
pte: Enumerating objects: 5, done.
pte: Counting objects: 100% (5/5), done.
pte: Compressing objects: 100% (4/4), done.
pte: Total 5 (delta 0), reused 0 (delta 0), pack-reused 0
eiving objects: 100% (5/5), done.

Users\ahtoh\Desktop\Git>_
```

Рисунок 2 – Клонирование репозитория

4. Дополните файл .gitignore необходимыми правилами для работы с IDE PyCharm.

```
C:\WINDOWS\system32\cmd.exe - git comit -m 'ignore'
C:\Users\антон\Desktop\Git\Lab-2.24-OPJ>git add .
C:\Users\антон\Desktop\Git\Lab-2.24-OPJ>git status
On branch main
Your branch is up to date with 'origin/main'.
Changes to be committed:
  (use "git restore --staged <file>..." to unstage)
    modified: .gitignore
```

Рисунок 3 – Дополнение файла .gitignore

5. Организуйте свой репозиторий в соответствие с моделью ветвления git-flow.

```
C:\WINDOWS\system32\cmd.exe — 
C:\Users\ahтон\Desktop\Git\Lab-2.24-OPJ>git flow init

Which branch should be used for bringing forth production releases?
- main

Branch name for production releases: [main]

Branch name for "next release" development: [develop]

How to name your supporting branch prefixes?
Feature branches? [feature/]

Bugfix branches? [bugfix/]

Release branches? [release/]

Hotfix branches? [hotfix/]

Support branches? [support/]

Version tag prefix? []

Hooks and filters directory? [C:/Users/антон/Desktop/Git/Lab-2.24-OPJ/.git/hooks]

C:\Users\ahtoh\Desktop\Git\Lab-2.24-OPJ>_

**Comparison of the production releases?**

- □

C:\Users\ahtoh\Desktop\Git\Lab-2.24-OPJ>_

**Comparison of the production releases?**

- □

C:\Users\ahtoh\Desktop\Git\Lab-2.24-OPJ>_

**Comparison of the production releases?*

- □

**Comparison of the production releases?*

- □

C:\Users\ahtoh\Desktop\Git\Lab-2.24-OPJ>_

**Comparison of the production releases?*

- □

C:\Users\ahtoh\Desktop\Git\Lab-2.24-OPJ>_

**Comparison of the production releases?*

- □

- □

C:\Users\ahtoh\Desktop\Git\Lab-2.24-OPJ>_

**Comparison of the production releases?*

- □

C:\Users\ahtoh\Desktop\Git\Lab-2.24-OPJ>_

**Comparison of the pr
```

Рисунок 4 – Организация репозитория в соответствии с моделью git-flow

6. Создайте проект РуСharm в папке репозитория.

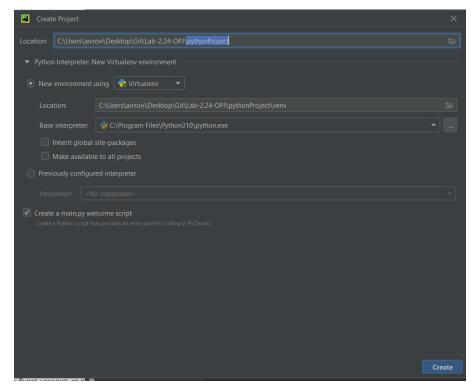


Рисунок 5 – Создание проекта РуCharm

7. Проработать примеры лабораторной работы. Создайте для них отдельные модули языка. Зафиксируйте изменения в репозитории.

## Пример 1.

```
if __name__ == "__main__":
    # Run order processors
    Thread(target=order_processor, args=("thread 1",)).start()
    Thread(target=order_processor, args=("thread 2",)).start()
    Thread(target=order_processor, args=("thread 3",)).start()

# Put data into queue
    for i in range(10):
        q.put(f"order {i}")

# Put stop-commands for consumers
    for __in range(3):
        q.put("stop")

# Notify all consumers
    with cv:
        cv.notify_all()
```

```
thread 1: order 0
thread 3: order 1
thread 3: order 2
thread 3: order 3
thread 3: order 4
thread 3: order 5
thread 3: order 6
thread 1: order 7
thread 1: order 8
thread 1: order 9
thread 1: stop
thread 3: stop
thread 2: stop

Process finished with exit code 0
```

Рисунок 6 – Результат работы программы

## Пример 2:

```
from threading import Thread, Event
from time import sleep, time

event = Event()

def worker(name: str):
    event.wait()
    print(f"Worker: {name}")

if __name__ == "__main__":
    # Clear event
```

```
event.clear()
# Create and start workers
workers = [Thread(target=worker, args=(f"wrk {i}",)) for i in range(5)]
for w in workers:
    w.start()

print("Main thread")
event.set()
```

```
Main thread
Worker: wrk 0
Worker: wrk 3
Worker: wrk 2
Worker: wrk 1
Worker: wrk 4
Process finished with exit code 0
```

Рисунок 7 – Результат работы программы

### Пример 3.

### Код:

```
from threading import Timer
from time import sleep, time

timer = Timer(interval=3, function=lambda: print("Message from Timer!"))
timer.start()
```

```
Message from Timer!
Process finished with exit code 0
```

Рисунок 7 – Результат работы программы

### Пример 4.

```
from threading import Barrier, Thread
from time import sleep, time

br = Barrier(3)
store = []

def f1(x):
    print("Calc part1")
    store.append(x**2)
    sleep(0.5)
    br.wait()
```

```
print("Calc part2")
    store.append(x*2)
    sleep(1)
    br.wait()

if __name__ == "__main__":
    Thread(target=f1, args=(3,)).start()
    Thread(target=f2, args=(7,)).start()
    br.wait()

    print("Result: ", sum(store))
```

```
Calc part1
Calc part2
Result: 23
Process finished with exit code 0
```

Рисунок 7 – Результат работы программы

8. Разработать приложение, в котором выполнить решение вычислительной задачи (например, задачи из области физики, экономики, математики, статистики и т. д.) с помощью паттерна "Производитель-Потребитель", условие которой предварительно необходимо согласовать с преподавателем.

```
def order_processor(shop):
```

```
Новый заказ!
В магазин Князь Мышкин заказ №1: Ася
В магазин Читай-Город заказ №2: Недоросль
В магазин Читай-Город заказ №3: Заводной апельсин
В магазин Читай-Город заказ №4: Заводной апельсин
В магазин Читай-Город заказ №5: Алые паруса
full order!
В магазин Лабиринт заказ №6: Три товарища
В магазин Лабиринт заказ №7: Недоросль
В магазин Лабиринт заказ №8: Три товарища
В магазин Лабиринт заказ №9: Алые паруса
full order!
```

Рисунок 8 – Результат работы программы

9. Для своего индивидуального задания лабораторной работы 2.23 необходимо организовать конвейер, в котором сначала в отдельном потоке вычисляется значение первой функции, после чего результаты вычисления должны передаваться второй функции, вычисляемой в отдельном потоке. Потоки для вычисления значений двух функций должны запускаться одновременно.

```
x = -0.8
thread1 = Thread(target=s_sum, args=(x,))
thread1.start()
thread2 = Thread(target=check_sum, args=(x,))
thread2.start()
with cv:
    cv.notify_all()

if __name__ == '__main__':
    main()
```

```
The result check-function is: 0.6203007518796991
The sum S is: 0.6203007273247924

Process finished with exit code 0
```

Рисунок 9 – Результат работы программы

10. Зафиксируйте сделанные изменения в репозитории.

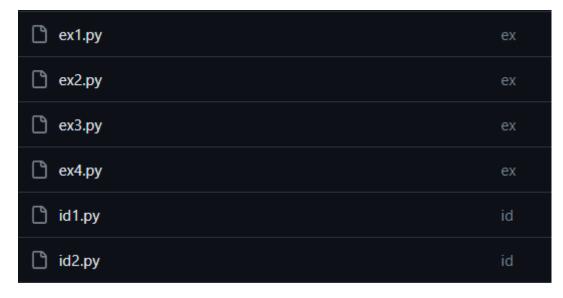


Рисунок 10 – Фиксирование изменений в репозитории

Вопросы для защиты работы:

1. Каково назначение и каковы приемы работы с Lock-объектом.

Lock-объект может находится в двух состояниях: захваченное (заблокированное) и не захваченное (не заблокированное, свободное). После создания он находится в свободном состоянии. Для работы с Lock-объектом используются методы acquire() и release(). Если Lock свободен, то вызов метода acquire() переводит его в заблокированное состояние. Повторный

вызов acquire() приведет к блокировке инициировавшего это действие потока до тех пор, пока Lock не будет разблокирован каким-то другим потоком с помощью метода release(). Вывоз метода release() на свободном Lock-объекте приведет к выбросу исключения RuntimeError.

У Lock-объекта также есть метод locked(), который возвращает True если объект захвачен, False в противном случае. Освободить Lock-объект может любой поток (на обязательно тот, который вызвал acquire()). Хорошей практикой при работе с Lock-объектами является помещение кода работы с разделяемым ресурсом в блоке try, а освобождать блокировку следует в finally.

2. В чем отличие работы с RLock-объектом от работы с Lock-объектом.

В отличии от рассмотренного выше Lock-объекта RLock может освободить только тот поток, который его захватил. Повторный захват потоком уже захваченного RLock-объекта не блокирует его. RLock-объекты поддерживают возможность вложенного захвата, при этом освобождение происходит только после того, как был выполнен release() для внешнего асquire().

- 3. Как выглядит порядок работы с условными переменными? Порядок работы с условными переменными выглядит так:
- 1. На стороне Consumer'a: проверить доступен ли ресурс, если нет, то перейти в режим ожидания с помощью метода wait(), и ожидать оповещение от Producer'a о том, что ресурс готов и с ним можно работать. Метод wait() может быть вызван с таймаутом, по истечении которого поток выйдет из состояния блокировки и продолжит работу.
- 2. На стороне Producer'a: произвести работы по подготовке ресурса, после того, как ресурс готов оповестить об этом ожидающие потоки с помощью методов notify() или notify\_all(). Разница между ними в том, что notify() разблокирует только один поток (если он вызван без параметров), а notify\_all() все потоки, которые находятся в режиме ожидания.

4. Какие методы доступны у объектов условных переменных? acquire(\*args) – захват объекта-блокировки. release() – освобождение объекта-блокировки.

wait(timeout=None) — блокировка выполнения потока до оповещения о снятии блокировки. Через параметр timeout можно задать время ожидания оповещения о снятии блокировки. Если вызвать wait() на Условной переменной, у которой предварительно не был вызван acquire(), то будет выброшено исключение RuntimeError.

wait\_for(predicate, timeout=None) — метод позволяет сократить количество кода, которое нужно написать для контроля готовности ресурса и ожидания оповещения. Он заменяет собой следующую конструкцию:

while not predicate():

cv.wait()

notify(n=1) — снимает блокировку с остановленного методом wait() потока. Если необходимо разблокировать несколько потоков, то для этого следует передать их количество через аргумент n.

notify\_all() – снимает блокировку со всех остановленных методом wait() потоков

5. Каково назначение и порядок работы с примитивом синхронизации "семафор"?

Суть его идеи заключается в том, при каждом вызове метода acquire() происходит уменьшение счетчика семафора на единицу, а при вызове release() – увеличение. Значение счетчика не может быть меньше нуля, если на момент вызова acquire() его значение равно нулю, то происходит блокировка потока до тех пор, пока не будет вызван release().

6. Каково назначение и порядок работы с примитивом синхронизации "событие"?

Основная задача, которую они решают — это взаимодействие между потоками через механизм оповещения. Объект класса Event управляет внутренним флагом, который сбрасывается с помощью метода clear() и устанавливается методом set(). Потоки, которые используют объект Event для синхронизации блокируются при вызове метода wait(), если флаг сброшен

7. Каково назначение и порядок работы с примитивом синхронизации "таймер"?

При создании таймера указывается функция, которая будет выполнена, когда он сработает. Тimer реализован как поток, является наследником от Thread, поэтому для его запуска необходимо вызвать start(), если необходимо остановить работу таймера, то вызовите cancel().

8. Каково назначение и порядок работы с примитивом синхронизации "барьер"?

Он позволяет реализовать алгоритм, когда необходимо дождаться завершения работы группы потоков, прежде чем продолжить выполнение задачи.

Конструктор класса: Barrier(parties, action=None, timeout=None)

Параметры:

parties – количество потоков, которые будут работать в рамках барьера.

action — определяет функцию, которая будет вызвана, когда потоки будут освобождены (достигнут барьера).

timeout — таймаут, который будет использовать как значение по умолчанию для методов wait().

9. Сделайте общий вывод о применении тех или иных примитивов синхронизации в зависимости от решаемой задачи.

Выбор примитива синхронизации зависит от требований и особенностей задачи. Locks/Mutexes обеспечивают взаимное исключение, Condition

Variables позволяют потокам синхронизироваться на условиях, Semaphores управляют доступом к ресурсу, Barriers синхронизируют группы потоков, а Atomic Operations выполняют безопасные операции над общими данными.